PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

08-111679

(TI)Publication number:

(43)Date of publication of application: 30.04,1996

(51)Int.Cl.

H04L 9/00 H04L 9/10 H04L 9/12 606F 17/60

1/00

(21)Application number: 06-245571

(71)Applicant : MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

LTD

(22)Date of filing: 11.10.1994

(72)Inventor: OMORI MOTOJI

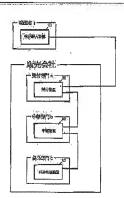
TATEBAYASHI MAKOTO

(54) MAIL ORDER SYSTEM

(57)Abstract;

PURPOSE: To surely protect the privacy of an ordering person concerning the mail order system for ordering and purchasing merchandise through a communication network.

CONSTITUTION: An ordering person (i) doubly ciphers the merchandise oode of order merchandise by using two cryptographic keys and those two cryptographic keys are respectively ciphered for a relay section (b) and a merchandise section (c). Then, the doubly ciphered merchandise code is transmitted to a reception section (a) together with the two ciphered cryptographic keys and the identifier of the ordering person. The reception section (a) transmits the received ciphered order contents to the relay section (b) together with a reference number Ref 1. Among the received ciphered order contents, the cryptographic key ciphered for the relay section is deciphered and the doubly ciphered merchandise code is partially deciphered by the delay section (b). Then, the partially deciphered merchandise



code is transmitted to the merchandise section (a) together with the cryptographic key ciphered for the merchandise section and a reference number Ref 2. The merchandise section (c) deciphers the cryptographic key ciphered for the merchandise section, further deciphers the partially deciphered merchandise code and recognizes the name of ordered merchandise.

(19)日本国称济介(JP) (12)公開特許公報(A)

(11)特許出願公所發导

特開平8-111679

(43)公開日 平成8年(1998)4月30日

識別記号 庁内整理番号 FI 技術表示能所 (51) Int.CL.6 HO4L 9/00 9/10 9/12 H04L 9/00

> G06F 15/21 330 審査請求 未請求 請求項の数9 OL (全33 頁) 最終頁に続く

(21)出图番号 特顯平8-245571 (71) 出題人 000005821 松下電器產業株式会社 (22)出際日 平成6年(1994)10月11日 大阪府門真市大字門東1000番地 (72) 発明者 大森 基司 大阪府門真市大字門真1006參地 松下電器 產業株式会社内 (72)発明者 館林 誠 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 应继续式会社内 (74)代理人 弁理士 小笠原 史朗

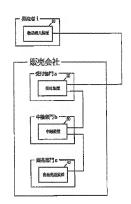
(54) [発明の名称] 通信販売システム

(57) 【學約】

(修正有)

【目的】 通信ネットワークを介して商品を往文購入す る通信販売システムにおいて、発注者のプライバシーを 確実に保護する。

【構成】 発注者iは、発注商品の商品コードを、2つ の暗号鍵を用いて二重に暗号化し、その2つの暗号鍵を それぞれ、中継部門b、商品部門c向けに暗号化する。 そして、二里に暗号化した商品コードを、暗号化した2 つの暗号総および発往者の識別子と共に受付部門aに送 る。受付部門aは、受信した暗号化発往内容を、照会番 号Reflと共に中継部門りに送る。中継部門りは、受 信した暗号化発性内容のうち、中継部門向けに暗号化さ れた暗号総を復号し、二重に暗号化されている略品コー ドを一部復号する。そして、一部復号された商品コード を、商品部門向けに暗号化された暗号離および服会番号 Ref2と共に商品部門cへ送る。商品部門cは、商品 部門向けに暗号化された暗号離を復号して、一部復号さ れた商品コードをさらに復号し、発注された商品名を知 ŏ.



特闘平8-111679

[特許請求の範囲]

【請求項1】 複数の発注者、受付部門。商品部門を結 ぶ通信ネットワークを用いて、電子的商品の発注と流通 を行う通信販売システムであって、

前記発注者、前記受付部門および前記職品部門には、そ れぞれ、物品購入装置、受付装置および商品発送装置が 設けられており、

前記物品購入差置は、

電子データから成る鍵を発生する鑑発生手段と、 暗号化手段と、

前記録を暗号化する難暗号化手段と、

前記略号化された商品の発注内容に、前記暗号化された 縫と、発注者の器別情報と、本人確認情報とを付加し て、前記受付装置に送信する第1の送信手段とを含み、 前記受付繳份は、

前記物品購入装置から送信されてくるデータを受信する 第1の受信手段と、

前記第1の受信手段が受信した前記本人確認情報が、正 当なものか否かを確認する確認手段と、

前記確認手段によって前記本人確認情報が正当なものと 確認された場合、前記第1の受信手袋が受信した前記時 号化された商品の発注内容と前記暗号化された鍵とに、 前記発注者の識別情報とは異なる仮名情報を付加して、 前記商品発送装置に送信する第2の送信手段と、

前記発注者の識別情報と前記仮名情報との対応関係を訳 修する対応関係記憶手段とを含み、

前記商品発送装置は、

前記受付装置から送信されてくるデータを受信する第2 の受信手段と、

前記第2の受信手段が受信した前記暗号化された鍵を復 号する鎌復号手段と、

前記復号された鍵を用いて、前記第2の受信手段が受信 した前記暗号化された商品の発注内容を復号する発注内 容復号手段と、

前記電子的商品を保管する商品保管手段と、

前記復号された商品の発注内容に基づいて、前記商品保 管手段を検索し、対応する電子的商品を誘み出す設み出 し手段と、

記復号された触を用いて暗号化する商品暗号化手段と、

前記暗号化された電子的商品を、前記第2の受信手段が 受信した前記仮名情報と共に、前記受付装置に送信する 第3の遂信季段とを含み、

前記受付接領は、さらに前記商品発送装置から送信され てくるデータを受信する第3の受信手段と、

前配第3の受信手段が受信した前記仮名情報に基づい て、前記対応関係記憶手段を検索することにより、対応 する発性者を特定する発性者特定手段と、

商品を、前記発注者特定手段により特定された発注者の 前記物品購入装置に送信する第4の送信手段とを含み、

前記物品購入装置は、前記受付装置から送られてきた暗 **号化された電子的商品を復号する手段をさらに含む、通** 信販売システム。

【讃求項2】 前記仮名情報としては、各往文毎に異な る情報が使用されることを特徴とする、請求項1に記載 の通信販売システム。

【請求項3】 複数の発注者、受付部門、中継部門、商 前記録を用いて、縮品の発注内容を暗号化する発注内容 10 品部門を結ぶ通信ネットワークを用いて、電子的商品の 発注と施道を行う通信販売システムであって、

前記発往者、前記受付部門、前記中継部門および前記簿 品部門には、それぞれ、物品購入装置、受付装備、中継 装置および商品発送装置が設けられており、 前記物品購入蒸置は、

電子データから成る第1 および第2の鍵を発生する鍵発 生手段と、

前紀第1および第2の鍵を用いて、商品の発性内容を2 重に暗号化する発注内容暗号化手段と、

20 前記第1および第2の幾を、それぞれ別個に暗号化する 鍵階号化手段と、

前記2歳に暗号化された商品の発注内容に、前記暗号化 された第1および第2の魏と、発注者の識別情報と、本 人確認情報とを付加して、前記受付接端に送信する第1 の送信手段とを含み、

前記受付装置は、

前記物品購入装置から送信されてくるデータを受信する 第1の受債手段と、

前記第1の受信手段が受信した前犯本人確認情報が、正 30 当なものか否かを確認する確認手段と、

前記確認手段によって前記本人確認情報が正当なものと 確認された場合、前記第1の受信手段が受信した前記2 重に暗号化された商品の発注内容と前記暗号化された第 1 および第2の離とに、前記発注者の識別情報とは異な **る第1の仮名情報を付加して、前記中継装置に送信する** 第2の英君手段と、

前記発性者の識別情報と前記第1の仮名情報との対応関 係を記憶する第1の対応関係記憶手段とを含み、 前部中鄉終權は、

前記読み出し手段により読み出された電子的商品を、前 40 前記受付装置から送信されてくるデータを受信する第2 の受信手段と、

> 前記第2の受信手段が受信した前記略号化された第1の 鍵を復号する第1の鍵復号手段と、

前配復号された第1の鍵を用いて、前配第2の受信手段 が受信した前記2単に暗号化された商品の発柱内容を、 部分的に復号する第1の発注内容復号手段と、

輸記部分的に復号された商品の発性内容に、前記第1の 仮名情報とは異なる第2の仮名情報を付加して、前記商 品完送装置に送信する第3の送信手段と、

前記第3の受信手段が受信した前記略号化された電子的 50 前記第1の仮名情報と前記第2の仮名情報との対応関係

榜開平8-111679

を記憶する第2の対応関係記憶手段とを含み、

前記商品発送装置は、

前記中継差置から送信されてくるデータを受信する第3 の受信手段と、

3

前記第3の受信手段が受信した前記暗号化された第2の 継を復号する第2の総復号手段と、

前記復号された第2の鍵を用いて、前記第3の受信手段 が受信した前記部分的に復号された商品の発注内容を全 面的に復号する第2の発性内容復号手段と、

前記載子的商品を保管する商品保管手段と、

前記全面的に復号された商品の発生内容に基づいて、前 記商品保管手段を検索し、対応する電子的商品を読み出 す読み出し手段と、

前記読み出し手段により読み出された電子的商品を、前 記復号された第2の鍵を用いて暗号化する第1の商品暗 労化手段と、

前記第2の鍵を用いて暗号化された電子的商品を、前記 第3の受信手段が受信した前記第2の仮名情報と共に、 前記中継続後に送信する第4の送信手段とを含み、

前記中継続資は、さらに前記商品発送装置から送信され 20 当なものか否かを確認する確認手段と、 てくるデータを受信する第4の受信手段と、

前記第4の受信手段が受信した前記暗号化された電子的 商品を、対応する前記第1の鍵を用いて2重に暗号化す る第2の際品際毎化手段と、

前記第4の受信手段が受信した前記第2の仮名情報に基 づいて、前記第2の対応関係記憶手段を検索し、当該第 2の仮名情報に対応する前記第1の仮名情報を特定する 仮名情報特定手段と、

前配第2の離を用いて2世に暗号化された電子的商品 仮名情報と共に、前記受付装置に送信する第5の送信手 段とを含み、

前記受付装置は、さらに前記中継装置から表信されてく るデータを受信する第5の受信手段と、

前記第5の受信手段が受信した前記第1の仮名情報に基 づいて、前記第1の対応関係記憶手段を検索することに

より、対応する発注者を特定する発注者特定手段と、 前記第5の受信季段が受信した前記2単に商号化された 電子的商品を、前記発性者特定手段により特定された発 注者の前記物品購入装盤に送信する第6の送信季段とを 40 信季段と、

含み、 翁記物品購入装置は、前配受付装置から送られてきた暗 号化された電子的商品を復号する手段をさらに含む、通 僧販売システム。

【請求項4】 前記第1および第2の仮名情報として は、各注文様に異なる情報が使用されることを特徴とす る、欝求項3に記載の遺信販売システム。

[請求項5] 複数の発注者、受付部門、n個(nは2 以上の整数)の中継部門、商品部門を結ぶ通信ネットワ システムであって、

前記発注者、前配受付部門、前記中継部門および前記商 品部門には、それぞれ、物品購入装置、受付装置、中継 装置および商品発送装置が設けられており、

前記物品購入装置は、

電子データから成る第1および第2の鍵を発生する機発 华丰稳人、

前記第1および第2の離を用いて、商品の発生内容を2 無に勝場化する発沫内容暗得化手段と、

10 前記第1および第2の離を、それぞれ別僚に暗号化する 総務号化手段と、

前記2重に暗号化された商品の発注内容に、前記暗号化 された第1および第2の鍵と、発注者の識別情報と、本 人雑認情報とを付加して、前記受付該還に送信する第1 の送信手段とを含み、

前記學材美優は、

前記物品購入装置から送信されてくるデータを受信する 第1の概律率限と、

前記第1の受信手段が受信した前記本人確認情報が、正

前記確認手酸によって前記本人確認情報が正当なものと 確認された場合。前記第1の受信學時が受信した前記2 **第に暗号化された商品の発往内容と、前記暗号化された** 第1および第2の縁とに、前記察注者の識別情報とは異 なる第1の仮名情報を付加して、第1番目の前記中継部 門に属する中継装置に送信する第2の送信手段と、

前記発挥者の裁別情報と前記第1の仮名情報との対応以 係を記憶する第1の対応関係記憶手段とを含み、

第1条目の前紀中継部門に属する中継線像は、 を、前記仮名情報特定手段により特定された前記第1の 30 前記受付施資から送信されてくるデータを受信する第2 の受信年段と、

> 前紀第2の受信手段が受信した前記暗号化された第1の 鍵を復得する第1の額復昇手段と、

> 前配復号された第1の鍵を用いて、前配第2の受信手段 が受信した前記2重に暗号化された商品の発性内容を、 部分的に復居する第1の粉件内容復用手段と、

> 前記部分的に復考された商品の発注内容に、約記第1の 仮名情報とは異なる第2の仮名情報を付加して、第2番 目の前記中継装置に属する中継装置に送信する第8の送

前紀第1の仮名情報と前記第2の仮名情報との対応関係 を記憶する第2の対応関係記憶年段とを含み、

第m番目 (mは、2≤m≤n-1の整数) の前配中継部 門に属する中鉄装置は、

第 (m-1) 番目の前記中継部門に属する中継装置から 送信されてくるデータを受信する第3の受信手段と、 前配第3の受信手段が受信した前部部分的に復号された 商品の発注内容に、第mの仮名情報とは異なる第(m+

1) の仮名情報を付加して、第 (m+1) 番目の中継部 一クを用いて、電子的商品の発生と流道を行う選信販売 50 門に属する中継装置に送信する第4の送信手設と、

特勝平8-111679

前記学mの仮名情報と前記簿 (m+1) の仮名情報との 対応関係を記憶する第3の対応関係記憶手段とを含み、 第n番目の前記中継続門に属する中継装置は、

第(1-1)番目の前記中継部門に属する中継装置から 送信されてくるデータを受信する第4の受信手段と、

前記第4の受信手段が受信した前記部分的に復号された 商品の発注内容に、第nの仮名情報とは異なる第(n+ 1) の仮名情報を付加して、前記商品発送装置に送信す る第5の送信手段と、

対応関係を記憶する第4の対応関係記憶手段とを含み、 前記商品發達按確は、

第n番目の前記中継部門に属する中継装置から送信され てくるゲータを受信する第6の受信手段と、

前記第5の受信手段が受信した前記暗号化された第2の 鍵を復号する第2の鍵復号手限と、

前記復号された第2の離を用いて、前記第5の受信手段 が受徴した前記部分的に復奏された商品の発注内容を全 面的に復号する第2の発注内容復号学数と、前記電子的 商品を保管する商品保管手段と、

前記金額的に復長された商品の発往内容に基づいて、前 記商品保管手段を検索し、対応する電子的商品を読み出 す締み出し季段と、

前記読み出し手段により読み出された電子的商品を、前 記憶号された第2の鍵を用いて暗号化する第1の商品等 号化手段と、

前記憶2の鎌糸県いて暗帯化された電子的商品を、前記 第5の受信手段が受信した帥記第 (n+1) の仮名信報 と共に、第四番目の斡記中継部門に駆する中継技術に送 信する第6の芸信手段とを含み、

第n番目の前記中継部門に属する中継装置は、さらに前 記商品発送装置から送信されてくるデータを受信する第 6 の受信手段と、

前記第6の受信手段が受信した前記第 (n+1) の仮名 情報に基づいて、前記第4の対応関係記憶季段を検索 し、当該第 (n+1) の仮名情報に対応する第nの仮名 情報を特定する第1の仮名情報特定手段と.

前記第6の受信手段が受信した前記暗号化された電子的 商品を、前記仮名情報特定手段により特定された前記第 nの仮名情報と共に、第四番目の前記中継部門に属する 40 中継装置に送信する第7の送信手段とを含み、

第m器目の前記中継部門に属する中継装置は、さらに第 (m+1) 番目の前記中継部門に属する中継装置から送 信されてくるデータを受信する第7の受信手段と、

前記第7の受信手段が受信した前記第mの仮名情報に基 づいて、前記第3の対応関係記憶手段を検索し、当該第 mの仮名機器に対応する第 (m-1) の仮名情報を特定 する第2の仮名情報特定手段と、

輸配第7の受償手段が受信した前記暗号化された電子的 部品を、前記仮名物報特定手段により特定された前記簿 50 た前記略号化された商品の発性内容と前記略号化された

(m-1) の仮名情報と共に、第(m-1) 番目の前記 中継部門に属する中継該番に送信する第8の送信手段と

第1番目の前記中継部門に属する中継装置は、さらに第 2番目の前記中継部門に属する中継装置から送信されて くるデータを受信する第8の受信手段と、

前記第8の受信手段が受信した前記時号化された像子的 商品を、対応する前記第1の暗号鍵を用いて2重に暗号 化する第2の商品暗号化手段と、

前記第1の仮名情報と前記第(n+1)の仮名情報との 10 前記第8の受信手段が受信した前記第2の仮名情報に基 づいて、前記第3の対応関係記憶手段を検索し、当該第 2の仮名情報に対応する第1の仮名情報を特定する第3 の仮名情報特定手段と、

> 輸配第8の受信手段が受信した輸配暗号化された電子的 商品を、前記仮名情報特定手段により特定された前記第 1の仮名情報と共に、前記受付装置に送信する第9の送 信手段とを含み、

総記受付整礎は、さらに第1番目の前記中継部門に属す る中離装置から送信されてくるデータを受信する第9の 20 受信手段と、

前記第9の受信事業が受信した前記第1の仮名情報に基 づいて、前記第1の対応関係記憶手段を検索することに より、対応する発性者を特定する発注者特定学際と、

輸記第9の受信手段が受信した前記2歳に暗号化された 盤子的商品を、前記発注者特定手能により特定された発 注者の前記物品購入装置に送信する第6の送信手段とを 含み.

前記物品購入装置は、前記受付装置から送られてきた時 得化された電子的窓品を復得する手段をさらに含む、振 30 信販売システム。

【論求項6】 複数の発注者、受付部門、商品部門を結 ぶ酒館ネットワークを用いて、実体的商品の発注と流道 を行う通信販売方法であって、

前配発往者においては、

電子データから成る鍵を発生する鍵発生ステップと、

前記録を用いて、商品の発柱内容を暗号化する発注内容 時号化ステップと、

前記録を暗号化する鍵暗号化ステップと、

前配務号化された商品の発性内容に、前記符号化された 鍵と、発注者の識別情報と、本入確認情報とを付加し て、前記受付装置に送信する第1の送信ステップとを実 行し、

前割受付部門においては、

節記発在者から送信されてくるデータを受信する第1の 受信ステップと、

前記第1の受信ステップで受信した前記本人確認情報 が、正当なものか否かを確認する確認ステップと、

論記確認ステップによって前記本人確認情報が正当なも のと確認された場合、前記第1の受信ステップで受信し

特開平8-111679

総とに、前記発注者の識別情報と社異なる仮名情報を付 知して、前記商品発送装置に送信する第2の送信ステッ 92

前記発注者の識別情報と前記仮名情報との対応関係を記 値する対応関係記憶ステップとを実行し、

前記商品部門においては、

前記受付部門から送信されてくるデータを受信する第2 の受信ステップと、

前記第2の受信ステップで受信した前記暗号化された鍵 を復号する鍵復号ステップと、

前記復号された離を用いて、前記第2の受信ステップで 受信した前記暗号化された商品の発注内容を復号する発

往内容復号ステップと、 前記復号された商品の発注内容に基づいて、対応する商 品を特定し、その内容が前配受付部門にわからないよう

に梱包封印する梱包封印ステップと、 前記機包封印された商品を、前記第2の受信ステップで

受信した前記仮名情報と共に、前記受付部門に発送する 第1の発送ステップとを実行し、

前記受付銀門においては、さらに前記商品部門から受け 20 取った前記仮名情報に基づいて、前記対応関係記憶ステ ップで記憶した対応関係を検索することにより、対応す る発注者を特定する発注者特定ステップと、

前記商品部門から受け取った前記梱包封印された商品 を、前記発注者特定ステップで特定された発注者に発送 する第2の発送ステップとを実行することを特徴とす る、漢侯販売方法。

【請求項7】 前記仮名情報としては、各注文毎に異な る機能が使用されることを特徴とする、誘求項6に記載 の通信販売方法。

【請求項8】 複数の発注者、受付部門、中継部門、商 品部門を結ぶ通信ネットワークを用いて、実体的商品の 発性と液隔を行う適位販売方法であって、 前記発注者においては、

電子データから成る第1および第2の鍵を発生する線発 仲ステップと、

前記第1および第2の鍵を用いて、商品の発性内容を2 第に暗号化する発性内容暗号化ステップと、

前記第1および第2の鍵を、それぞれ別個に暗号化する

前記2座に暗号化された商品の発往内容に、前記暗号化 された第1および第2の魏と、発往者の職別情報と、本 人確認情報とを付加して、前記受付装置に送信する第1

の後信ステップとを含み、 前記受付部門においては、

鍵暗号化ステップと、

前記物品購入装置から送信されてくるデータを受信する 第1の受信ステップと、

前記第1の受信ステップで受信した前記本人確認情報 が、正当なものか否かを確認する確認ステップと、

のと確認された場合、前記第1の受信ステップで受信し た前記2重に勝号化された商品の発注内窓と前記時号化 された第1および第2の鍵とに、前記発往者の識別情報 とは異なる第1の仮名情報を付加して、前記中継装置に 送信する第2の送信ステップと、

前記発注者の識別情報と前記第1の仮名情報との対応関 係を記憶する第1の対応関係記憶ステップとを実行し、 前記中継部門においては、

前記や付款器から美信されてくるデータを受信する第2 10 の受信ステップと、

前記第2の受信ステップで受信した前記暗号化された第 1の鍵を復号する第1の鍵復号ステップと、 前記復号された第1の難を用いて、前記第2の受信ステ

ップで受信した前記2重に暗号化された商品の発注内容 を、部分的に復号する第1の発生内容復号ステップと、 前記部分的に復号された商品の発注内容に、前記第1の

仮名情報とは異なる第2の仮名情報を付加して、前記商 品発送券優に送信する第3の送信ステップと、・

前記第1の仮名情報と前記第2の仮名情報との対応関係 を記憶する第2の対応関係記憶ステップとを挙行し、 前記商品部門においては、

前記中継数置から送信されてくるデータを受信する第3 の受信ステップと、

前記第3の受信ステップで受信した前記暗号化された第 2の鍵を復号する第2の総復号ステップと、

前記復号された第2の総を用いて、前記第3の受信ステ ップで登信した前紀部分的に復号された商品の発性内容 を全面的に復号する第2の発注内容復号ステップと、

輸記金額的に復号された際品の発性内容に基づいて、対 30 店する商品を特定し、その内容が前記受付部門にわから ないように棚包餐印する第1の棚包製印ステップと、

前記梱包封印された商品を、前記第2の受信ステップで 受信した前記仮名権語と共に、前記中継部門に発送する 第1の発送ステップとを実行し、

前記中継部門においては、さらに前記商品部門から受け 取った前配機包封印された商品を、さらに2重に梱包封 印する第2の梱包封印ステップと、

前紀商品部門から受け取った前記第2の仮名情報に基づ いて、前記第2の対応関係記憶ステップで記憶した対応

関係を検索し、当該第2の仮名情報に対応する前記第1 の仮名情報を特定する仮名情報特定ステップと、 前記2重に梱包封印された商品を、前記仮名情報特定ス

テップにより特定された前記第1の仮名情報と共に、前 記号付部門に発送する第2の発送ステップとを実行し、 前記受付部門においては、さらに前記中継部門から受け 取った前記第1の仮名情報に基づいて、前記第1の対応 関係記憶ステップで記憶した対応関係を検索することに より、対応する発性者を特定する発性者特定ステップ

Ł, 特配確認ステップによって情配本人確認情報が正当なも 50 前配中離部門から受け取った前配2 監に梱包封印された

特捌字8−111579

商品を、前記発注省特定ステップにより特定された発注 者に発送する第3の発送ステップとを実行することを特 環とする、通信販売方法。

【請求項9】 前記第1 および第2の仮名情報として は、各注文毎に異なる情報が使用されることを特徴とす る、謝求項8に記載の通信販売方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

[産業上の利用分割)本発明は、湯信販売システムに関
し、より物業的には、適信ネットワークを用いて、商品
2 対 対応する電子的商品RPDT 商品保管部6 のかっ取り出
の発社と拠距を行うシステムに関する。
すと共に、商品データ解剖館6 3 を検索して電子的商品

[0002] [従来の技術] 近年、市場ではカタログを用いた強信販

光による物品の売買が盛んになって含ており、徐々に販 売高を伸ばしている。また、パーソナルコンピュータ (以下、パソコンと暗称する) 通信などのネットワーク 網が普及してきており、電話における口頭での受け渡し ではどうしても間違いが出るような大量かつ詳細な情報 も、パソコン通信では正確に伝えられることもあって、 パソコン通信を用いた通信ネットワークを用いた通信版 20 売が、大いに発展しつつある。 特に、コンピュータの業 務用ソフトウェアやゲーム用ソフトウェア、そしてマル チメディア電子百科辞典などの電子的商品が、頻繁に取 り引きされている。さらに、パソコン通信、ディジタル CATV網、B-ISDN網などの通信ネットワークを 用いた通信販売網で、電子的商品の販売や情報サービス の提供が多く行われつつある。この場合、もちろん無形 商品である電子的商品は、発注を受けたネットワーク網 を介して発注者の元に送られる。

【0003】図15は、栄米の退居ネットワークを用い 幼 た遠信販売システムの構成を示す図である。図15において、初めに、各発注着5は、販売会社6に、名前とパソコン適信アドレスと誘替前定線行口施などを記した通信販売システム申込書を送り、銀行には、販売会社から匹当成請求があった場合には、その日産から日歴所有者の許可なしに盛り替えても構わないという内容の契約需を送っておく、この手践者により、発注者6は、本システムにおける様とは機関で110を得る。

[9004] 図15において、発生者5と販売会数6 かたとと比述 (ハソコン通信でつながっている。発注者5は、電子 が 販売信 (以 を通信 (以) を可 (以) を

10 格納部62と、価格などの商品データを格納している窓 品データ格納部63とが設けられている。

[0005] 発注者は、物品購入装置50に核しい電子 的商品の商品コードFIDを入力する。応じて、物品購 入装置50は、発注者の識別子UIDと商品コードFI Dを、パソコン選信を介して販売会社6に送信する。

[0006] 東州会社名では、契付論盤60水、発注音から送られてきた漁別子UIDと商品コードPIDとを受保する。次に、受付装置60は、商品コードPIDに対応する電子的商品PDTを商品保管部60から取り出すと共に、商品データ格納部63を検索して電子的商品PDTを改合。次に、受付装置60は、送られてきた識別子UIDをもとに、個人データ格納部62から、対応する発出者のパコン連電子ドレスと、報告指定銀行口座とを読み出す。次に、受付装置60は、保格Ptを発性者の対象指揮定銀行口座から販売会校の回承人集り替えしてもらうように、銀行に依頼する。次に、受付装置60は、パソコン通信アドレスを振り替えしてもらまうに、銀行に依頼する。次に、受付装置60は、パソコン通信アドレスを振り替えしてもらは、パソコン通信アドレスを振り表した。場合には、対している場合では、パソコン通信アドレスを振りませばいません。次に、受付装置60は、パソコン通信アドレスを振り替える。次に、受付装置60は、パソコン通信アドレスを振りませばいません。

9 [0007] 発注者においては、物品発注装置50が、 発注した電子的商品PDTを受け取り、当該受け取った 電子的商品PDTをパソコンなどのハードディスクに保 存して毎用する。

【0008】なお、販売する商品が電子的商品でない場合にも、パソコン通信を用いて商品の発注を行い、販売 会社は発社者の住所へ物理的な手段で発送することにより、商品の売買を行うことができる。

【9009】 「関明が解決しようとする課題】 しかしながら、上記差 来の強信販売システムでは、遠信ネットワーシを用いて 商品の転送を行う必要性がある以上、適信の相手先を考 定する必要がある。また、親行医室やクレシットカード システムなどの代金回収方法をおい。走って、販売会社に 事業が何を買ったか、という特徴が伝わってしまうとい う等性がある。旧来の店頭での現金による物品販売で は、発注者である際人者が名前を提示する必要がなく、 販売店が「部が買っているのか」 は完全に比からなか ったととに比較し、上述の特性は適値ネットワークを用 かた。選信販売を実現するにあたって大きた問題点であ 、現在、各種人のブライバシの場響が大きく明点れて

[0010] それゆえに、本発明の目的は、発生者が通 備ネットワークを介して商品を往文隊入する際は、発注 者のブライバシ (例えば、「臨が何を買った沖」という 情報) を確実に保護でき、しかもクレジットカードや銀 行引き席したどの販売の決慮システムをそのませ使用で を各職信販売ステムを提供することである。

おり、この問題点は、通信ネットワークを用いた通信版

売システムの普及に影響を及ぼすものと思われる。

1001

特闘平8-111679

(7)

11 【課題を解決するための手段】 請求項1に係る発明は、 複数の発注者、受付部門、商品部門を結ぶ適信ネットワ 一クを用いて、電子的商品の発生と流通を行う通信販売 システムであって、発注者、受付部門および商品部門に は、それぞれ、物品勝入差層、受付差置および商品発送 装置が設けられており、物品購入装置は、電子データか ら成る辮を発生する辮発生手段と、鰡を用いて、商品の 発注内容を暗号化する発注内容暗号化手段と、鍵を暗号 化する難暗号化手段と、暗号化された商品の発生内容 に、暗号化された鍵と、発注者の識別情報と、本人確認 10 情報とを付加して、受付装置に送信する第1の送信手段 とを含み、受付装置は、物品購入装置から送信されてく るデータを受信する第1の受信手段と、第1の受信手段 が受信した本人確認情報が、正当なものか否かを確認す る確認手段と、確認手段によって本人確認情報が正当な ものと確認された場合、第1の受信手段が受信した暗号 化された商品の発注内容と暗号化された難とに、発注者 の識別情報とは異なる仮名情報を付加して、商品発送技 置に迷信する第2の迷信手数と、発注者の識別情報と仮 名情報との対応関係を記憶する対応関係記憶季段とを含 20 み、商品発送該量は、受付装置から送信されてくるデー タを受信する第2の受信手段と、第2の受信手段が受信 した暗号化された鍵を復号する健復号手級と、復号され た鍵を用いて、第2の受信手段が受信した暗号化された 商品の発性内容を復号する発性内容復号手数と、電子的 商品を保管する商品保管手段と、復号された商品の発注 内容に基づいて、商品保管手段を検索し、対応する電子 的商品を読み出す読み出し手段と、読み出し手段により 競み出された電子的商品を、復居された鍵を用いて暗唇 化する商品暗号化手段と、暗号化された電子的商品を、 第2の受信手段が受信した仮名情報と共に、受付装置に 送信する第8の送信手段とを含み、受付装置は、さらに 商品発送装置から送信されてくるデータを受信する第3 の受信手段と、第3の受信手段が受信した仮名情報に基 づいて、対応関係記憶手段を検索することにより、対応 する際許者を特定する際注者特定手段と、第3の受信手 段が受信した暗号化された電子的商品を、発注者特定手 段により特定された発注者の物品購入装置に送信する第 4の送信手段とを含み、物品購入装置は、受付装置から 送られてきた暗号化された電子的商品を復号する手段を 40 さらに含んでいる。

【0012】請求項2に係る発明は、請求項1の発明に おいて、仮名情報としては、各注文毎に異なる情報が使 用されることを特徴とする。

【0013】 請求項3に係る発明は、複数の発生者、受 付部門、中継部門、商品部門を結ぶ通信ネットワークを 用いて、電子的商品の発注と旅遊を行う適信販売システ ムであって、発注者、受付部門、中継部門および商品部 門には、それぞれ、物品購入装潢、受付該置、中総該置 および商品発送装置が設けられており、物品購入基置

12 は、電子データから成る第1および第2の鍵を発生する 練発生手段と、第1および第2の鍵を用いて、商品の発 挂内容を2重に暗号化する発注内容暗号化手段と、第1 および第2の鍵を、それぞれ別個に暗号化する鍵暗号化 手段と、2 単に暗号化された商品の発注内容に、暗号化 された第1および第2の鍵と、発注者の識別情報と、本 人確認情報とを付加して、受付装置に送信する第1の送 信手掛とを含み、受付整備は、物品購入装置から送信さ れてくるデータを受信する第1の受信手段と、第1の受 信手数が受信した本人確認情報が、正当なものか否かを 確認する確認手段と、確認手段によって本人確認情報が 正当なものと確認された場合、第1の受信手段が受信し た2重に暗号化された脳品の発注内容と暗号化された第 1 および第2の鍵とに、発注者の識別情報とは異なる第 1の仮名情報を付加して、中総裁置に送信する第2の送 信手数と、発注者の議別情報と第1の仮名情報との対応 関係を記憶する第1の対応関係記憶手段とを含み、中継 装置は、受付装置から送信されてくるデータを受信する 第2の受傷手段と、第2の受信手段が受信した暗号化さ れた第1の鍵を復号する第1の総役号手段と、復号され た第1の鍵を用いて、第2の受信学段が受信した2重に 暗号化された商品の発注内容を、部分的に復号する第1 の発注内容復号手段と、部分的に復号された商品の発注 内容に、第1の仮名情報とは異なる第2の仮名情報を付 加して、商品発送技術に送信する第3の送信手段と、第 1の仮名情報と第2の仮名情報との対応関係を記憶する 第2の対応関係記憶手段とを含み、商品発送装置は、中 継续置から送信されてくるデータを受信する第3の受信 手段と、第8の受信手段が受信した時号化された第2の 30 鍵を復号する第2の競復号手段と、復号された第2の鍵 を用いて、第3の受信手段が受信した部分的に復号され た商品の発注内容を全面的に復号する第2の発注内容復 母手段と、電子的商品を保管する商品保管手段と、全面 的に復号された商品の発注内容に基づいて、商品保管手 段を検索し、対応する電子的商品を読み出す読み出し手 段と、銃み出し手段により銃み出された電子的商品を、 復号された第2の鍵を用いて暗号化する第1の商品暗号 化手段と、第2の鍵を用いて暗号化された電子的商品 を、第3の受信手段が受信した第2の仮名情報と共に、 中継装置に送信する第4の送信手段とを含み、中継装置 は、さらに商品発送装置から送信されてくるデータを受 信する第4の受信手段と、第4の受信手段が受信した時 号化された電子的商品を、対応する第1の額を用いて2 重に暗骨化する第2の商品暗号化手段と、第4の受信手 段が受信した第2の仮名情報に基づいて、第2の対応関 係記憶手段を検索し、当該第2の仮名情報に対応する第 1の仮名情報を特定する仮名情報特定手段と、第2の鍵 を用いて2重に暗号化された電子的商品を、仮名情報等 定手騰により特定された第1の仮名情報と共に、受付装 優に送信する第5の送信手段とを含み、受付益優は、さ

の発性内容に、第mの仮名憶器とは異なる第(m+1)

らに中継装置から送信されてくるデータを受信する第5 の受信手級と、第5の受信手数が受信した第1の仮名情 総に基づいて、第1の対応関係記憶手段を検索すること

報に進力がし、第10万元時候が応収するのとなって により、第5万の発信者を持ちる発注者を発生すると 第5の受信手説が受信した2重に暗号化された電子的調 品を、発注者等定手段により特定された発注値の物品課 人装値に送信する第6の送信手段とを含み、他品購入装 個は、受付款置から送られてきた暗号化された電子的商

品を復号する手段をさらに含んでいる。

13

【0014】 請求項4に係る発明は、請求項3の発明に 10 おいて、第1および第2の仮名情報としては、各往文毎 に異なる情報が使用されることを特徴とする。

[0015] 請求項5に係る発明は、複数の発往者、受 付部門、 n価 (nは2以上の整数) の中継部門、商品部 門を結ぶ通信ネットワークを用いて、電子的商品の発注 と流通を行う通信販売システムであって、発注者、受付 部門、中継部門および商品部門には、それぞれ、物品勝 入装置、受付装置、中継装置および商品発送装置が設け られており、物品購入装置は、電子データから成る第1 および第2の離を発生する離発生手段と、第1および第 20 2の鍵を用いて、商品の発注内容を2重に暗号化する発 性内容暗号化手段と、第1および第2の鍵を、それぞれ 別個に暗号化する鍵暗号化手段と、2 重に暗号化された 商品の崇洋内容に、障骨化された第1および第2の鍵 と、発注者の勝別情報と、本人路認情報とを付加して、 受付款偿に決信する第1の決信率限とを含み、受付款額 は、物品購入物資から送信されてくるデータを受信する 第1の受信手段と、第1の受信手段が受信した本人確認 情報が、正当なものか否かを確認する確認手段と、確認 手段によって本人確認情報が正当なものと確認された場 80 合、第1の受信手段が受信した2重に暗号化された商品 の発性内容と、暗号化された第1 および第2の鍵とに、 発注者の識別情報とは異なる第1の仮名情報を付加し て、第1条目の中継部門に属する中継接続に送信する第 2の送信手段と、際注者の識別情報と第1の仮名情報と の対応関係を記憶する第1の対応関係記憶手段とを含 み、第1番目の中継部門に属する中継差量は、受付装置 から送信されてくるデータを受信する第2の受信手段 と、第2の受信手段が受信した暗号化された第1の鍵を 復号する第1の魏復号手設と、復号された第1の魏を用 いて、第2の受信手段が受信した2重に暗号化された商 品の発体内容を、部分的に復居する第1の発性内容復居 手段と、部分的に復号された商品の発性内容に、第1の 仮名情報とは異なる第3の仮名情報を付加して、第2番 目の中継銭撤に属する中継装置に送信する第3の送信手 設と、第1の仮名情報と第2の仮名情報との対応関係を 記憶する第2の対応関係記憶手段とを含み、第m番目 (mは、25m≤n-1の監教)の中継部門に属する中 継装置は、第 (m-1) 番目の中継部門に属する中離装

の仮名情報を付加して、第 (m+1) 番目の中継部門に 属する中継装置に送信する第4の送信手設と、第mの仮 名情報と第 (m+1) の仮名情報との対応関係を記憶す る第3の対応関係記憶手段とを含み、第n番目の中継部 門に属する中継装骨は、第 (n-1) 番目の中継部門に 属する中継装置から送信されてくるデータを受信する第 4の受信手段と、第4の受信手段が受信した部分的に復 号された商品の発注内容に、第nの仮名情報とは異なる 第 (n+1) の仮名情報を付加して、商品発送装置に送 信する第5の送信手段と、第1の仮名情報と第(1+ 1) の仮名情報との対応関係を記憶する第4の対応関係 記憶手段とを含み、商品発送装置は、第n番目の中継部 門に属する中継接置から送信されてくるデータを受信す る第5の受信手段と、第5の受信手段が受信した略号化 された第2の鍵を復得する第2の鑑賞号手段と、復号さ れた第2の鍵を用いて、第5の受信手段が受信した部分 的に復号された商品の発生内容を全面的に復号する第2 の発注内容復号手段と、電子的商品を保管する商品保管 手険と、全面的に復号された商品の発注内容に基づい て、商品保管手段を検索し、対応する電子的商品を読み 出す読み出し手段と、読み出し手段により読み出された 世子的商品を、復得された第2の鍵を用いて暗得化する 第1の商品暗号化手段と、第2の縁を用いて暗号化され た電子的商品を、第5の受信手段が受信した第 (n+ 1) の仮名情報と共に、第1番目の中継部門に属する中 総装置に送信する第6の送信手段とを含み、第1番目の 中継部門に属する中継裁置は、さらに商品発送装置から 送信されてくるデータを受信する第6の受信手段と、第 6 の受信手段が受信した第 (n+1) の仮名榜葉に基づ いて、第4の対応関係記憶手段を検索し、当該第(n+ 1) の仮名情報に対応する第nの仮名情報を特定する第 1の仮名情報特定手段と、第6の受信手段が受信した時 骨化された関子的商品を、仮名機器特定手段により特定 された第nの仮名情報と共に、第四番目の中継部門に属 する中継装置に送信する第7の送信手段とを含み、第m

番目の中総部門に属する中継装置は、さらに第(m+

1)番目の中継部門に属する中継装置から送信されてく

るデータを受信する第7の受信手段と、第7の受信手段

が受信した第mの仮名情報に基づいて、第3の対応関係

配機手段を検索し、当該第mの何名機器に対応する第

(m-1) の仮名情報を特定する第2の仮名情報特定手

腰と、第7の受信手段が受信した暗号化された電子的商

品を、仮名情報特定手段により特定された第(m-1)

の仮名情報と共に、第 (m-1) 器目の中継部門に属す

る中継装置に送信する第8の送信手段とを含み、第1番

目の中継部門に属する中継装置は、さらに第2番目の中

継部門に属する中継装置から送信されてくるデータを受

微から遊信されてくるデータを受信する第3の受信手段 50 信する第8の受信手段と、第8の受信手段が受信した確

特脳平8-111679

号化された電子的商品を、対応する第1の暗号離を用い て2年に暗号化する第2の商品暗号化手段と、第8の受 信手段が受信した第2の仮名情報に基づいて、第3の対 応陽係記憶手段を検索し、当該第2の仮名情報に対応す る第1の仮名情報を特定する第3の仮名情報特定手段 と、第8の受信手段が受信した暗号化された電子的商品 を、仮名情報特定手段により特定された第1の仮名情報 と共に、受付装置に送信する第9の送信手段とを含み、 受付装領は、さらに第1番目の中継部門に属する中継禁 置から送信されてくるデータを受信する第9の受信手段 と、第9の受信手段が受信した第1の仮名情報に基づい て、第1の対応関係記憶手段を検索することにより、対 店する発注者を特定する発注者特定手段と、第9の受信 手段が受信した2重に暗号化された電子的商品を、発注 名特定手段により特定された発注者の物品購入装置に送 信する第6の送信手段とを含み、物品購入装置は、受付 装領から送られてきた暗号化された電子的商品を復号す る手段をさらに含んでいる。

[0016] 請求項6に係る発明は、複数の発注者、受 付部門、商品部門を結ぶ通信ネットワークを用いて、実 体的商品の発注と流通を行う通信販売方法であって、発 注者においては、電子データから成る鍵を発生する鍵発 生ステップと、鍵を用いて、商品の発注内容を跨号化す る発柱内容暗号化ステップと、総を暗号化する鍵暗号化 ステップと、暗号化された商品の発注内容に、暗号化さ れた鍵と、発注者の識別情報と、本人確認情報とを付加 して、受付装置に送信する第1の送信ステップとを実行 し、受付部門においては、発注者から送信されてくるデ ータを受信する第1の受信ステップと、第1の受信ステ ップで受信した本人確認情報が、正当なものか否かを確 80 認する確認ステップと、確認ステップによって本人確認 情報が正当なものと確認された場合、第1の受信ステッ プで受信した暗号化された商品の発往内容と暗号化され た鍵とに、発注者の識別情報とは異なる仮名情報を付加 して、商品発送装置に送信する第2の送信ステップと、 発注者の識別情報と仮名情報との対応関係を記憶する対 応関係記憶ステップとを実行し、商品部門においては、 受付部門から送信されてくるデータを受信する第2の受 信ステップと、第2の受信ステップで受信した暗号化さ れた鍵を復号する鎌渡号ステップと、復号された総を用 いて、第2の受信ステップで受信した暗号化された商品 の発注内容を復号する発注内容復号ステップと、復号さ れた商品の発注内容に基づいて、対応する商品を特定 し、その内容が受付部門にわからないように梱包封印す る相包封印ステップと、梱包封印された商品を、第2の 受信ステップで受信した仮名情報と共に、受付部門に発 送する第1の発送ステップとを実行し、受付部門におい ては、さらに商品部門から受け取った仮名情報に基づい て、対応関係配備ステップで記憶した対応関係を検索す ることにより、対応する発注者を特定する発注者特定ス 50

チップと、商品部門から受け取った機包封印された商品 を、発注者特定ステップで特定された完注者に発送する 第2の発送ステップとを実行することを特徴とする。

【0017】請求項7に係る発明は、請求項6の発明に おいて、仮名情報としては、各注文様に異なる情報が使 用されることを特徴とする。

[0018] 請求項8に係る発明は、複数の発注者、受 付部門、中継部門、商品部門を結ぶ強信ネットワークを 用いて、実体的商品の発注と流通を行う通信販売方法で あって、発注者においては、電子データから成る第1お よび第2の難を発生する維発生ステップと、第1および 第2の鍵を用いて、商品の発注内容を2重に暗号化する 発性内容暗号化ステップと、第1および第2の鍵を、そ れぞれ別個に暗号化する維暗号化ステップと、2 重に暗 号化された商品の発性内容に、暗号化された第1 および 第2の鍵と、発注者の識別情報と、本人確認情報とを付 加して、受付装置に送信する第1の送信ステップとを含 み、受付部門においては、物品購入装置から送信されて くるデータを受信する第1の受信ステップと、第1の受 信ステップで受信した本人確認情報が、正当なものか否 かを確認する確認ステップと、確認ステップによって本 人確認情報が正当なものと確認された場合、第1の受信 ステップで受信した2重に暗号化された商品の発注内容 と暗号化された第1 および第2 の鍵とに、発注者の識別 **情報とは異なる第1の仮名情報を付加して、中継装置に** 送信する第2の送信ステップと、発注者の識別情報と第 1の仮名機器との対応関係を記憶する第1の対応関係記 憶ステップとを実行し、中継部門においては、受付装置 から送信されてくるデータを受信する第2の受信ステッ ブと、第2の受信ステップで受信した暗号化された第1 の鍵を復号する第1の鍵後号ステップと、復号された第 1の鍵を用いて、第2の受信ステップで受信した2歳に 暗号化された商品の発性内容を、部分的に復号する第1 の発注内容復号ステップと、部分的に復号された商品の 発注内容に、第1の仮名情報とは異なる第2の仮名情報 を付加して、商品発送装置に送信する第3の送信ステッ プと、第1の仮名情報と第2の仮名情報との対応関係を 記憶する第2の対応関係記憶ステップとを実行し、商品 部門においては、中継装置から送信されてくるデータを 受信する第3の受信ステップと、第3の受信ステップで 受信した時号化された第2の鍵を復号する第2の鍵復号 ステップと、復号された第2の鍵を用いて、第3の受信 ステップで受信した部分的に復号された商品の発注内容 を全面的に復号する第2の発注内容復号ステップと、全 面的に復号された商品の発在内容に基づいて、対応する 商品を特定し、その内容が受付部門にわからないように 棚包封印する第1の棚包封印ステップと、棚包封印され た商品を、第2の受信ステップで受信した仮名情報と共 に、中継部門に発送する第1の発送ステップとを実行 し、中継部門においては、さらに商品部門から受け取っ

特網平8-111679

17 た機包封印された商品を、さらに2里に梱包封印する第 2の梱包封印ステップと、商品部門から受け取った第2 の仮名情報に基づいて、第2の対応関係記憶ステップで 記憶した対応関係を検索し、当該第2の仮名情報に対応 する第1の仮名情報を特定する仮名情報特定ステップ と、2重に欄包封印された商品を、仮名情報特定ステッ プにより特定された第1の仮名情報と共に、受付部門に 発送する第2の発送ステップとを実行し、受付部門にお いては、さらに中継部門から受け取った第1の仮名情報 に基づいて、第1の対応関係記憶ステップで記憶した対 10 応関係を検索することにより、対応する発注者を特定す る発注者特定ステップと、中継部門から受け取った 2歳 に梱包封印された商品を、発注者特定ステップにより特 定された発性者に発送する第3の発送ステップとを実行 することを特徴とする。

【0019】 請求項9に係る完明は、請求項8の発明に おいて、第1 および第2の仮名情報としては、各往文毎 に異なる情報が使用されることを特徴とする。 【0020】

[作用] 諸求項1に係る発明においては、発注者、受付 部門および商品部門は、相互に選信ネットワークで結ば れており、物品購入装置、受付装置および商品発送装置 がそれぞれ設けられている。物品購入装置は、電子デー 夕から成る鱗を発生し、当該鱗を用いて商品の発注内容 を暗号化する。また、当該魏を暗号化する。さらに、暗 号化された商品の発注内容に、暗号化された鍵と、発注 者の識別情報と、本人強認情報とを付加して、受付装録 に送信する。受付装置は、物品購入装置から受信した本 人確認情報が、正当なものか否かを確認し、正当な場合 は、物品購入装置から受信した暗号化された商品の発注 内容および暗号化された鍵に、発注者の識別情報とは異 なる仮名情報を付加して、商品発送装置に送信する。ま た、発往者の識別情報と仮名情報との対応関係を対応関 係記憶手段に記憶する。商品発送装置は、受付装置から 受信した暗号化された腕を復号し、当該復号された縄を 用いて、受付装置から受信した暗号化された商品の発注 内容を復号する。また、復号された商品の発柱内容に基 づいて、対応する像子的商品を商品保管手段から読み出 し、この読み出した電子的商品を、復号された鍵を用い て暗骨化し、仮名情報と共に、受付装置に送信する。受 付装置は、さらに商品発送装置から受信した仮名情報に 基づいて、対応関係記憶手段を検索し、対応する発注者 を特定する。そして、暗号化された電子的商品を、特定 された発注者の物品購入装置に送信する。物品購入装置 は、受付装置から送られてきた暗号化された電子的商品

[0021] 諸泉項2に張る発明においては、仮名婚報 として、各注文等に異なる情報を使用することにより、 プライバシーの機高性をより一層向上させている。 [0022] 諸泉項3に張る発明においては、発性者、

18 受付部門。中継部門および商品部門は、相互に通信ネッ トワークで結ばれており、物品購入装置、受付装置、中 継装置および商品発送装置がそれぞれ設けられている。 物品購入装置は、電子データから成る第1および第2の 鍵を発生し、当該第1および第2の難を用いて、商品の 発注内容を2単に暗号化する。また、第1および第2の 鍵を、それぞれ別個に暗号化する。さらに、2里に暗号 化された商品の発注内容に、暗号化された第1 および第 2の鍵と、発注者の識別情報と、本人確認情報とを付加 して、受付装置に送信する。受付装置は、物品購入装置 から受信した本人確認情報が、正当なものか否かを確認 し、正当な場合は、動品購入装置から受信した2重に暗 号化された商品の発性内容と暗号化された第1および第 2の鍵とに、発注者の裁別情報とは異なる第1の仮名情 報を付加して、中継装篋に送信する。また、発注者の議 別情報と第1の仮名情報との対応関係を第1の対応関係 記憶手段に記憶する。中継装置は、受付装置から受信し た暗号化された第1の触を復号し、この復号された第1 の総を用いて、受付装置から受信した2室に暗号化され た商品の発体内容を、部分的に復居する。また、部分的 に復号された商品の発注内容に、第1の仮名情報とは異 なる第2の仮名情報を付加して、商品発送装備に送信す る。さらに、第1の仮名情報と第2の仮名情報との対応 関係を第2の対応関係記憶手段に記憶する。 商品発送数 蔵は、中継装置から受信した暗号化された第2の鍵を復 得し、この復得された第2の親を用いて、中継装置から 受債した部分的に復号された商品の発注内容を全面的に 復号する。また、全面的に復号された商品の発注内容に 基づいて、商品保管手段を検索し、対応する像子的商品 を読み出し、この読み出した電子的商品を、復号された 第2の鍵を用いて暗号化する。さらに、第2の鍵を用い て暗号化された電子的商品を、第3の受信手段が受信し た第2の仮名情報と共に、中継装置に送信する。中継装 価は、さらに商品発送装置から受信した暗号化された電 予的商品を、対応する第1の鍵を用いて2重に暗号化す る。また、商品発送装置から受信した第2の仮名情報に 基づいて、第2の対応関係記憶手段を検索し、当該第2 の仮名情報に対応する第1の仮名情報を特定する。 さら に、2重に暗号化された電子的商品を、特定された第1 の仮名情報と共に、受付装隊に送信する。受付装置は、 さらに中継装置から受信した第1の仮名情報に基づい て、第1の対応関係配徴手段を検索し、対応する発注者 を特定する。また、中継装置から受信した2重に暗号化 された電子的商品を、特定された発注者の物品購入接援 に送信する。物品購入竣賃は、受付装賃から送られてき た暗号化された電子的商品を復号する。

[0023] 請求項4に係る発明においては、第1およ び第2の仮名情報として、各独文等に異なる情報を使用 することにより、プライバシーの携帯性をより一層向上 が させている。

特闘平8-111679

70 【0024】請求項5に係る発明においては、複数の発 注者、受付部門、n個(nは2以上の整数)の中継部 門、商品部門は、通信ネットワークを用いて相互に結ば れており、物品購入蒸慢、受付装置、中継装置および商 品発送装置がそれぞれ設けられている。物品購入装置 は、電子データから成る第1および第2の線を発生し、 この第1および第2の鍵を用いて、商品の発注内容を2 重に暗号化する。また、第1および第2の鱗を、それぞ れ別個に暗号化する。さらに、2重に暗号化された商品 の発注内容に、暗号化された第1 および第2 の鍵と、発 注着の識別情報と、本人確認情報とを付加して、受付差 鑑に送信する。受付装置は、物品購入装置から受信した 本人確認情報が、正当なものか否かを確認し、正当な場 合は、物品購入施置から受信した2重に暗号化された確 品の発注内容と、暗号化された第1および第2の離と に、発注者の識別情報とは異なる第1の仮名情報を付加 して、第1番目の中継部門に属する中継装置に送信す る。また、発注者の識別情報と第1の仮名情報との対応 関係を第1の対応関係記憶手段に記憶する。第1番目の 中継部門に属する中継装置は、受付装置から受信した暗 号化された第1の難を復号し、この復号された第1の難 を用いて、受付該援から受借した2重に暗号化された窓 品の発性内容を、部分的に復号する。また、部分的に復 号された商品の発注内容に、第1の仮名情報とは異なる 第2の仮名情報を付加して、第2番目の中継接端に属す る中継装置に送信する。さらに、第1の仮名情報と第2 の仮名情報との対応関係を第2の対応関係配億季酸に配 憶する。第四番目 (mは、2 ≤m≤n-1の整数) の中 継部門に属する中継差置は、第 (m-1) 番目の中継部 門に属する中継装置から受信した部分的に復号された窓 30 品の発注内容に、第mの仮名情報とは異なる第(m+ 1) の仮名情報を付加して、第 (m+1) 番目の中継部 門に属する中継装置に送信する。また、第四の仮名情報 と第 (m+1) の仮名情報との対応関係を第3の対応関 係記憶手段に記憶する。第n番目の中継部門に属する中 継装置は、第(n-1)番目の中継部門に属する中継装 置から受信した部分的に復号された商品の発注内容に、 第nの仮名情報とは異なる第 (n+1) の仮名情報を付 加して、商品発送整備に送信する。また、第10仮名情 報と第(n+1)の仮名情報との対応関係を第4の対応 40 関係記憶手段に記憶する。商品発送装置は、第n番目の 中継部門に属する中継装置から受信した暗号化された第 2の鍵を復号し、この復号された第2の鍵を用いて、第 n番目の中継部門に属する中継装置から受信した部分的 に復号された商品の発生内容を全面的に復号する。ま た、全面的に復号された商品の発注内容に基づいて、商 品保管手段から対応する電子的商品を読み出し、この読 み出した電子的商品を、復号された第2の艦を用いて暗 **号化する。さらに、第2の縁を用いて暗号化された電子**

信した第 (n+1) の仮名情報と共に、第n番目の中継 部門に属する中継差徴に送信する。第1番目の中継部門 に属する中継接置は、さらに商品発送装置から受信した 第(n+1)の仮名情報に基づいて、第4の対応関係記 億手段を検索し、当該第 (n+1) の仮名情報に対応す る第nの仮名情報を特定する。また、商品発送装置から 受保した暗号化された電子的商品を、特定された第nの 仮名懐報と共に、第m番目の中継部門に属する中継装置 に送信する。第m毎日の中継部門に属する中継差景は、 さらに第 (m+1) 番目の中継部門に属する中継接鑑か ら受信した第mの仮名情報に基づいて、第3の対応関係 記憶手段を検索し、当該第mの仮名情報に対応する第 (m-1) の仮名情報を特定する。また、第 (m+1) 器目の中継部門に属する中継装置から受信した暗号化さ れた低子的商品を、特定された第 (m-1) の仮名情報 と共に、第 (m-1) 番目の中継部門に属する中継装置 に送信する。第1番目の中継部門に戻する中継装置は、 さらに第2番目の中継部門に属する中継装置から受信し た暗号化された電子的商品を、対応する第1の暗号離を 用いて2章に跨号化する。また、第2番目の中継部門に 属する中継接援から受信した第2の仮名情報に基づい て、第3の対応関係記憶学股を検索し、当該第2の仮名 情報に対応する第1の仮名情報を特定する。さらに、第 2番目の中継部門に属する中総装置から受信した暗号化 された電子的商品を、特定された第1の仮名情報と共 に、受付差徴に送信する。受付装置は、さらに第1番目 の中継部門に属する中継差償から受信した第1の仮名情 報に基づいて、第1の対応関係記憶手段を検索すること により、対応する発注者を特定する。また、第1番目の 中継部門に属する中継装置から受信した 2 単に暗号化さ れた電子的商品を、特定された発注者の物品購入装置に 送信する。物品購入装置は、受付装置から送られてきた 暗号化された電子的商品を復号する。

[0025] 請求項6に係る発明においては、複数の発 往者、受付部門、商品部門が、通信ネットワークを用い て互いに結ばれており、これらの間で実体的商品の発注 と流通を行う。すなわち、発注者は、電子データから成 る鍵を発生し、この鍵を用いて、商品の発注内容を暗号 化する。また、鍵を暗号化する。さらに、暗号化された 商品の発注内容に、暗号化された難と、発注者の識別情 報と、本人確認情報とを付加して、受付接近に送信す る。受付部門は、発注者から受信した本人確認情報が、 正当なものか否かを確認し、正当な場合は、発注者から 受信した暗号化された商品の発注内容と暗号化された鍵 とに、発性者の識別情報とは異なる仮名情報を付加し て、商品発送装置に送信する。また、発往者の識別情報 と仮名情報との対応関係を記憶する。商品部門は、受付 部門から受信した暗号化された線を復号し、この復号さ れた鍵を用いて、受付部門から受信した時号化された商 的商品を、第1番目の中継部門に属する中継懿援から受 50 品の発在内容を復号する。また、復号された商品の発注

内容に基づいて、対応する商品を特定し、その内容が受 付部門にわからないように報告到的する。さらに、報名 封用された商品を、第2の受配のチップで受視した仮名 情報と共に、受付部門に発送する。受付部門は、さらに 商品部門から受け取った仮名特徴に基づいて、対応する 予定者を特定し、商品部門から受け取った額包封印され た商品を、特定された発性書に発送する。

21

【0026】請求項7に係る発明においては、仮名情報 として、各注文毎に異なる情報を使用することにより、 プライパシーの機密性をより一層向上させている。

【0027】情求項8に係る発明においては、複数の発 往者、受付部門、中継部門、商品部門が、通信ネットワ 一クを用いて互いに結ばれており、これらの間で実体的 商品の発注と流道を行う。すなわち、発注者は、電子デ 一夕から成る第1および第2の難を発生し、この第1お よび第2の鍵を用いて、商品の発注内容を2重に暗号化 する。また、第1および第2の数を、それぞれ別個に暗 骨化する。さらに、2重に暗骨化された商品の発往内容 に、暗暑化された第1および第2の線と、発注者の識別 情報と、本人確認情報とを付加して、受付基礎に送信す 20 る。受付部門は、物品購入装置から受信した本人確認情 繋が、正異なものか否かを確認し、正当な場合は、物品 購入装置から受信した2重に暗号化された商品の発注内 容と暗号化された第1および第2の縁とに、発注者の議 別情報とは異なる第1の仮名情報を付加して、中継該匿 に送信する。また、発注者の識別情報と第1の仮名情報 との対応関係を第1の対応関係記憶手段に記憶する。中 継部門は、受付装置から受信した暗号化された第1の離 を復号し、この復号された第1の鍵を用いて、受付装置 から受信した2年に暗号化された商品の発注内容を、部 30 分的に復号する。また、部分的に復号された商品の発注 内容に、第1の仮名情報とは異なる第2の仮名情報を付 加して、商品発送差徴に送信する。さらに、第1の仮名 情報と第2の仮名情報との対応関係を第2の対応関係記 億手段に記憶する。商品部門は、中継装置から受信した 暗号化された第2の鎌を復号し、この復号された第2の 継を用いて、中継装置から受信した部分的に復号された 商品の発注内容を全面的に復得する。また、全面的に復 号された商品の発注内容に基づいて、対応する商品を特 穿し、その内容が受付部門にわからないように梱包封印 40 する。さらに、棚包封印された商品を、中継装置から受 信した仮名情報と共に、中継部門に発送する。中継部門 は、さらに商品部門から受け取った梱包封印された商品 を、さらに2章に棚包封印する。また、商品部門から受 け取った第2の仮名情報に基づいて、対応する第1の仮 名情報を特定し、2章に梱包封印された商品を、この特 定された第1の仮名情報と共に、受付部門に発送する。 受付部門は、さらに中継部門から受け取った第1の仮名 情報に基づいて、対応する発注者を特定し、中継部門か

れた発注者に発送する。

[0028] 請求項9に採る発明においては、第1および第2の仮名情報として、各注文毎に異なる情報が使用することにより、プライパシーの機密性をより一層向上させている。

22

[0029]

ものとする。

(12)

(実施例 図1は、本発明の一実施別に係る遺伝ネット ワークを用いた遠信販売システムの構成を示すプロック 図である。図」において、本実施例のネットワークを用 10 いた選信販売システムは、複数の発性等1と販売を社か ら成り立っている。販売会社は、受付部門は、中趣部門 し、商品部門ととに分かれており、各部門は独立に実施 を遂行しており、各部門間で情報の公園は無いものとす る。また、本システムに加入している発性者1には、各 個人を識別で各多発性者類別ド1D1が付きまれてい る。また、本実施例の運信ネットワークを用いた運信販 完システムは、商品として、ゲーム年販制用のソフトウ ェア、マルチメディア信頼との電子的場合を取り扱う

【0030】関1において、発注者1は、販売会社の受付部門 a とパソコン通信でつたがっていて、双方向に管 報をやりとりする。受付部門 a は、発注者 1 および中継 部門 b とパソコン掲信でつたがっていて、双方向に信報をやりとりする。中継部門 b は、受付部門 a および商品 部門 c とパソコン掲信でつながっていて、双方向に信報をやりとりする。 商品部門 c は、中継部門 b とパソコン掲信でつながっていて、双方向に信報ン連信でつながっていて、双方向に信報と

【0031】次に、図1に示す選信販売システムの概略 的な動作を説明する。まず、発注者1は、欲しい商品の 商品コードを二重に暗号化し、それを解説するための2 つの暗号鍵をそれぞれ、中継部門b、商品部門c向けに 暗号化する。そして、発注者 i は、二重に暗号化された 商品コードと、中継部門もおよび商品部門c向けに商品 化した暗号鍵とを合わせた暗号化発注内容を、発注者の 識別子と共に、販売会社の受付部門aに送る。受付部門 aは、発注者iから送られてきた情報、すなわち暗号化 発注内容を、そのまま、照会器号(仮名情報) Re「1 と共に、中継部門bに送る。中継部門bは、受付部門a から送られてきた暗号化発注内容の内、中継部門も向け に暗号化された暗号鍵を復号し、それを用いて二重に暗 号化されている商品コードを一部復号する。そして、中 継装置りは、一部復号された暗号化された商品コード と、商品部門c向けに暗号化された暗号離とを合わせ て、緊会番号Ref2と共に、商品部門cへ送る。商品 部門では、商品部門で向けに暗号化された暗号鍵を復号 し、当該復号された時号盤を用いて、暗号化されている 商品コードを復号する。これによって、発注されている 商品名を知ることができる。 [0032]次に、商品部門cは、復号した商品コード

ら受け取った2重に梱包封印された商品を、この特定さ 80 に対応する商品そのものを暗号化し、当該暗号化された

(13)

23

商品を、その価格および服会番号Ref2と共に、中継 部門りに送る。中継部門りは、商品部門cから送られて きた暗号化商品をさらに暗号化し、当該二重に暗号化さ れた商品を、その価格および概会番号Ref1と共に、 受付部門 a に送る。受付部門 a は、服会番号R e f 1か ら発注者」を対応づけ、商品の価格に等しい金額を発注 者1の銀行口度から引き落とし、また中継部門りから送 られてきた暗号化商品を、適信ネットワークを介して発 往者iに送る。発注者iは、受付部門aから送られてき た暗号化商品を復号し、発注した商品を手に入れる。

[0033] 図2は、図1に示す発注者1が所持してい る物品購入装置10の構成の一例を示すプロック図であ る。図2において、この物品購入装置10は、制御部1 01と、ROM102と、RAM103と、入力操作器 104と、表示器105と、商品力タログ格納部106 と、別数発生部107と、秘密機保管部108と、適信 部109と、発性データ格納部110とを備えている。 [0034] ROM102には、プログラムデータと、 受付部門 a の公開業、中継部門 b の公開業、商品部門 c の公開継が給納され、制御部101は、このプログラム 20 データに従って動作する。RAM103は、制御部10 1 の動作に必要な種々のデータを記憶する。入力操作器 104は、発注者によって操作されるキーボードやマウ ス等を含み、制御部101に種々のデータや指示を入力 する。表示器105は、CRTディスプレイや液晶表示 器によって構成され、制御部101から与えられる画像 データを表示する。商品カタログ格納部106は、受付 部門aから定期的に送られてくる電子的な画像データを 含む商品カタログを格納する。 乱散発生部107は、発 注内容の暗号化に必要な2つの乱数を生成する。秘密鍵 30 保管部108は、発注者1固有の秘密線を保管する。た だし秘密難は外部から読み出すことはできない。頭信部 109は、受付部門aとパソコン通信でつながってお

[0035] 図3は、図1に示す受付部門aに設けられ ている受付装置20の構成の一例を示すプロック図であ る。図3において、この受付装置20は、制御部201 と、ROM202と、RAM203と、個人データ格納 40 部204と、秘密継保管部205と、通信部206と、 発注データ格納部207と、服会番号発行部208とを 儀えている。

り、各入力されたデータを送受信する。発注データ格納

部110は、商品発性データをやりとりする際に必要な

データを記憶している。

[0036] ROM202には、プログラムデータなら びに中継範門もの公開鍵が移納され、制御部201は、 このプログラムデータに従って動作する。RAM203 は、新郷部201の動作に必要な種々のデータを記憶す る。個人データ終納部204には、本システムに加入し ている全ユーザの公開機、パソコン選信アドレス、銀行 口窓などの個人情報が、個人識別子と組にされて保管さ 50 一トである。図7は、図1の物品購入装置10の商品発

れている。秘密鏡保管部205は、受付部門a頭有の秘 密鍵を保管する。ただし秘密鍵は外部から読み出すこと はできない。通信第206は、各発注者および中継部門 bと、パソコン通信でつながっており、各入力されたデ 一夕を送受信する。発注データ格納部207は、商品発 注データをやりとりをする際に必要なデータを記憶して いる。 概会番号発行部208は、商品発往データのやり とりをする際に必要な際会会号を発行する。

【0037】 図4は、図1に示す中継部門bに設けられ 10 ている中継装置30の構成の一例を示すプロック図であ る。 図4において、この受付装置30は、制御部301 と、ROM302と、RAM303と、秘密鮮保管部3 04と、蓮信部305と、発注データ格納部306と、 照会番号発行部307とを備えている。

[0038] ROM302には、プログラムデータなら びに受付部門 a の公開鍵が絡納され、制御部 3 0 1 は、 このプログラムデータに従って動作する。RAM303 は、経盤第301の助作に必要な種々のデータを記憶す る。秘密機保管部304は、受付部門b固有の秘密鍵を 保管する。ただし秘密線は外部から読み出すことはでき ない。通信部305は、受付部門aと、商品部門cと、 パソコン遺儀でつながっており、各入力されたデータを 送受信する。発注データ格納部306は、商品発注デー 夕をやりとりをする際に必要なデータを記憶している。 服会番号発行部307は、商品発注データのやりとりを する際に必要な際会番号を発行する。

[0039] 図5は、図1に示す商品製門でに設けられ た商品発送装置40の構成の一例を示すプロック図であ る。図5において、この商品発送装置40は、解算部4 01と、ROM402と、RAM403と、秘密線保管 部404と、適信部405と、発注データ格納部406 と、商品データ格納部407と、商品保管部408とを 様えている。

[0040] ROM402には、プログラムデータなら びに中継部門もの公開鍵が移納され、制御部401は、 このプログラムデータに従って動作する。RAM403 は、制御部401の動作に必要な種々のデータを記憶す る。 秘密数保管部404は、受付部門c間有の総密線を 保管する。ただし秘密鍵は外部から読み出すことはでき ない。通信部405は、中継部門りと、パソコン通信で つながっており、各入力されたデータを送受信する。発 注データ格納部406は、商品発注データをやりとりを する際に必要なデータを配憶している。商品データ格納 第407は、多奈島の価格などが終納されている。商品 保管部408は、商品部門でが販売する全電子的商品が 紀録されている。ただし外部から読み出すことはできな

【0041】図6は、図1に示す適信ネットワークを用 いた通信販売システム全体の動作を示すシーケンスチャ

特勝平8-111579

万 注時の動作を示すフローチャートである。図8は、図1 の受付整度20の発法受付時の動作を示すフローチャートである。図91は、図1の中継結230の発法中継時の 耐性を示すフローチャートである。図10は、図1の商 品発送整度40の動作を示すフローチャートである。図 11は、図1の中継報230の商品中継和の動作を示す フローチャートである。図12は、図1の受付装置20 の協品発送時の動作を示すフローチャートである。図1 3は、図1の物品線入装置10の商品受更時の動作を示す すフローチャートである。以下、これら図6~13を参 加して、上記実施の動作を説明する。

【0042】各発注者:は、本システム加入時に、シス テム管理者に対して名前、パソコン通信アドレス、振替 指定銀行口座などを書いたシステム加入申込書を送る。 また同時に、振替指定銀行口座のある銀行に対して、銀 行に受付部門aから正当な料金振替請求があった場合に は、銀行は発注者iの許可なしで振り替えできる、とい う内容の契約者を送っておく。システム管理者は、発注 者しから送られてきたシステム加入申込簿の内容の強総 を行い、確認が取れた場合、発注者!に個人識別子ID 20 1 と、発注者毎に異なりかつ秘密にしておく必要のある 秘密跳などを格納した物品購入装置10を配布(費与、 販売)する。また、システム管理者は、受付部門aに、 発注者iの個人識別子ID!と、公開鍵piと、振密指 定口座とを題にして伝え、受付部門aは、そのデータを 図1の受付装置10内にある個人データ格納部204 (図3参照) に格納しておく。

 $X = F^{-1} (K, F (K, X))$

が成立する。

なわち.

[0044] 次に、システム管理者は、会発注者iに対して、公開論暗号アルゴリズムをと、中総部門りおよび 商品部門。の公判態りちおよびり。とを配布し、中継部 門りおよび商品部門でに対して、公開課復号アルゴリズ ≪ ムDと、合自の秘密観きりおよびs。ことを配布する(公 器無、発音観は、両品部門等に異なる)。このとき、ツ (yは、bかっのいずれか)の公開建りッを用いて公開 維持デルゴリズムBによりデータXを暗号化した関数 区 (py, X)を復号できるのは、公開課後ラルゴリ ズムDと私を観まりを保持しているものに取られる。す

X=D (sy, E (py, X))

ba.

26

【0045】 また、システム管理者は、各発注者は、発行上の が開門は、中継部門は、時間では、では、では、では、 アルゴリズム。1 g n および経存接び、ルゴリズム v e r i f y e 、 是付部門は、中継部門も、施品部門もの必 部離とを配布する(免に公開練町可アルゴリズムの説明 の時に述べた公開練・新密練の他と同じである)。この とき、データXに対して自分の影響は、y (y は、i、 a、b、このいずれか)を用いて場名生成アルゴリズム s i g n により作成した衛子磁名 s i g n (e y , X) は、絡密盤。 y を保持していないと作成できない。ま た、 y の公開鍵 p y を署名確認アルゴリズム v e r i f y e を用いることにより、電子器名 s i g n (e y , X) が、線かた、y の代表したデータXに対する電子署名 であるかるかを実定する。

【0048】各発注者1、受付部門2、中継部門5、商品部門と、対した名公開をとおいては、配布されたアルゴリズムと名公開をとが、各鉄電の内部にあるROM102、202、302、402にそれぞは締じてある。また、各会の80番鍵は、各鉄電内部の秘密機保管部108、205、304、404に保管され、外部からは読み出しできない。

[0047] なお、秘密経管号アルゴリズム、公開経管 号アルゴリズム、場名生成アルゴリズムに関しては、 「現代辞号運流」他野信一・小山跳二著(電子選信学 会)に詳しく述べられているので、それを参照された い、

【0048】以下の処理は、ある発注者1が、商品コードPIDの電子的商品PDTを購入する場合の処理につ

いてがている。
「0049] 発注者1には、定期的に受付部門さから覧 テカタログが進付されてきて、商品カタログ格納部10 6に稼納されている電子カフログが、発売者1は、商品カタログ格納部10 106に稼納されている電子カフログが、表示第105 に表示されるのを見て、秋しいと思った商品があった場 毎、入力機作器104で画面をマークすることにより、 振入商品を選択してその結果を削削部101に入力する (既7のステップS101)。なお、購入商品の選択方 法には、これ以外にも極々の方法(例えば、キー人力) 左取り得ることを掲載しておる。次に、制御部101 は、入力された勝入商品に対応する商品コードP1D を、商品カタログ権約部106から陸みとる(ステップ S102)。

【0050】次に、射算部101は、乱聚発生部107 を用いて2つの乱散たり、rcを発生する(ステップS 103)。次に、制御部101は、ROM102から秘 密設時号アルゴリズムFを設み込み、発生された乱散 r b、rcを競として、商品コードPIDを次のように二 重新号化する(ステップS104)。まず、rcを競と してPIDを維持できる。

特開平8-111679

F (rc. PID)

27 さらに、上記データF (rc、PID) を、rbを鍵と して暗号化する。

F (rb, F (rc, PID))

[0051]次に、解御部101は、ROM102か ら、公開鍵暗号アルゴリズムEと、中継部門bの公開鍵 p b と、繰入しようとしている商品を販売する商品部門 c の公開総p c とを読み込み、下式(1)のように乱数 rbを公開鍵のbを用いて公開機暗号アルゴリズムEにき

28 *より暗号化し、下式(2)のように乱数 r c を公開総 p cを用いて公開経暗号アルゴリズムEにより暗号化する (ステップS105)。

E (pb. rb) --- (1) E (pc, rc) ... (2)

【0052】次に、翻御部101は、F(rb, F(r c, PID)), E (pb, rb), E (pc, rc) を連結して、下式 (3) のように、暗号化発性内容EO rd1を生成する(ステップS106)。

EOrd1=F (rb, F (rc, PID))

E (pb, rb) | E (pc, rc) ... (3)

ただし、上式(3)において、 | は情報の連結を表して いる。

[0053] 次に、制御部101は、秘密機保管部10 8から発注者iの秘密鍵siを、そしてROM102か ら署名生成アルゴリズムsignを、それぞれ読み取 り、下式(4)を用いて、EOrd1に対する電子署名 を生成する (ステップS107)。

sign (si, EOrd1) ... (4)

ここで、データXと、データXに対するyの電子署名s 20 lgn(sy, X)の連結を、X[y]で簡単に表すこ とにする。すなわち、

X[y] = X | sign(sy, X)となる.

[0054]次に、制御部101は、個人談別子1Di とEOrd1 [i] とを、通信部109からパソコン環※

verify (pi, sign (si, EOrd1)) -- (5) 制御部201は、電子器名の下海性が確認できれば、ス

テップS204へ進み、確認できない場合は、署名の正 往者 1 へ伝える (ステップS 2 0 5)。

[0056]次に、制御部201は、照会番号発行部2 08を用いて服会番号Reflを発行する(ステップS 204)。次に、制御部201は、Ref1, IDi, EOrd1[i] を組にして、発注データ格納部207 に格納する (ステップS 2 0 6) 。次に、制御部 2 0 1 は、ROM202から署名生成アルゴリズムsign を、そして秘密鍵保管部205から秘密離saを、それ ぞれ締み出し、次式 (6) を用いて、照会番号Ref1 に対する電子署名を生成する(ステップS207)。

sign (sa. Ref1) ... (6)

[0057] 次に、新御部201は、Refl[a]を 受付番号として、発注者1に、選信部206からパソコ ン通信を用いて送信する(ステップS208)。

[0058] 発注者 [は、受付部門 a から送られてきた Ref1[a]と、暗号化発注内容EOrd1と、2つ の乳数 r b、 r c とを組にして、発注データ格納部 1 1★

※信を用いて、受付部門aに送信する(ステップS10 8).

【DOSS】受付部門 a は、パソコン満信を用いて発注 者!から送られてきたデータID!とEOrd1 [i] とを、図3の通信部206を介して受信する(図8のス テップS201)。次に、受付装置20の制御部201 は、迷られてきたデータのIDiから対応する公開鍵p i を、個人データ格納部204から検索して、読み出す (ステップS202)。次に、制御部201は、ROM

202から署名確認アルゴリズムverifyを読み出 し、EOrd1 [i] の電子署名sign (si. EO rd1) がEOrd1に対する際注着iの数子署名であ るか否かを、下式(5)を用いて確認する(ステップS 203).

* 0 に保管する。

[0059] 次に、受付部門ュの制御部210は、照会 当性が確認できたかった音を、通信部206を介して第 30 番号Ref1と符号化発注内容60rd1とを連結した ものに対して、次式 (7) を用いて、電子署名を施す (ステップS209)。

> sign (sa, Refl | BOrdl) ... (7) 次に、制御部201は、(Refl | EOrd1)

「a] を、中継部門 bに、流信部206からパソコン道 信を用いて送信する (ステップS210)。

[0060] 中継部門 bは、パソコン通信を用いて受付 部門aから送られてきたデータ (Refl | EOrd fal を、図4の顕信部305を介して受信する

40 (図9のステップS201)。中継装置30の制御部3 0 1 は、ROM 3 0 2 から、署名確認アルゴリズムve rifyと、受付部門aの公開鍵paとを読み出し、 (Refl [EOrd1) [a] の電子署名sign (sa, Ref1 [EOrd1] #. (Ref1 | EO rd1) に対する受付部門aの電子署名であるか否か を、次式(8)を用いて確認する(ステップS30

verify (pa, sign (sa, Refl [EOrdl)) ... (8)

制御部301は、電子署名の正当性が確認できればステ 5を介して受付部門aへ署名の正当性が確認できなかっ ップS303へ進み、確認できない場合は、適信部30 50 た皆を伝える(ステップS304)。

29 [0061]次に、網御部301は、BOrd1か5E (ph. rh)を取り出し、秘密離保管部304から秘 密鍵sbを、そしてROM302から公開機復号アルゴ リズムDを読み込み、次式 (9) に示すように、E (p b, rb) を離sbを用いてDにより復号し、rbを得 る (スチップS30S) 。

D(sb, E(pb, rb)) = rb - (9)次に、無額部301は、ROM302から移密鍵復号ア

ルゴリズムF 1を読み出し、次式 (10) に示すよう*

【0063】次に、割御部301は、照会番号発行部3 D 7 を用いて、照会番号Ref2を発行する(ステップ S307)。次に、制御部301は、(Ref1||BO rd1) [a] と、照会番号Ref2とを組にして、発 注データ格納部306に格納する(ステップS30※ sign (sb, Ref2 | EOrd2)

rd2) [b] を、商品部門 cに、適信部305からパ ソコン領信を用いて送信する (ステップS310)。 部門りから送られてきたデータ(Ref2 | EOrd 2) [b] を、図5の通信部405を介して受信する (図10のステップS401)。商品発送装置40の割★ verlfy (pb. sign (sb. Ref2 | BOrd2))

制御部401は、電子署名の正当性が確認できればステ ップタ403へ進み、確認できない場合は、遺信部40 5 を介して中継部門 6 へ署名の正当性が確認できなかっ た好を伝える (ステップS 4 0 4)。

(pc, rc)を取り出し、秘密解保管部404から移 容録 s c を、そしてROM 4 0 2 から公開鍵後号アルゴ リズムDを読み込み、B (pc, rc)を練まてを用いか

F-1 (rc, F (rc, PID)) =PID ... (15)

次に、新御部401は、(Ref2 | IBOrd2) 「b] を、発注データ格納部406に格納する(ステッ JS406).

[0067]次に、制御部401は、PIDの価格Pr を商品データ終納部406から読み出し(ステップS4 商品PDTを取り出す(ステップS408)。次に、制 御部401は、ROM402から秘密健略号アルゴリズ ムPを読み込み、PDTを触rcを用いてFにより暗号◆

[0069] 次に、翻鑽部401は、 (Ref2|ED PT1 | Pr) [c] を、中継部門bに、通信部405 からパソコン遺信を用いて送信する(ステップS41 1).

【0070】中継部門もは、パソコン通信を用いて商品 部門にから送られて来たデータ (Ref2 || EDPT1 50 sign (sc, Ref2 || EDPT1 || Pr) が、

*K, EOrdloF (rb, F (rc, PID)) &r bを用いて一部だけ復号する(ステップSSO5)。 F-1 (rb, F (rb, F (rc, PID)))

=F (rc, PID) ... (10)

[0062] 次に、制御部301は、F (rc, PI D) とEOrdlのE (pc, rc) とを連結して、次 式(11)で示されるBOrd2を生成する(ステップ S306).

EOrd2=F (rc, PID) | E (pc, rc) ... (11)

※7)。次に、網鐸部301は、ROM302から署名生 成アルゴリズムsignを読み出し、Ref2とEOr d 2とを連結したものに対して、次式 (12) を用い て、電子署名を施す(ステップS309)。

... (12)

[0064] 次に、網鐸節301は、(Ref2||EO ★鐸隊401は、ROM402から、器名確認アルゴリズ ムverifyと、中継部門bの公開鍵pbとを読み出 し、(Ref2 | BOrd2) [b] の電子器名ま1g [0065] 商品部門cは、パソコン通信を用いて中継 20 n (sb, Ref2 | EOrd2) が、 (Ref2 | E Ord 2) に対する中継部門bの電子署名であるか否か を、次式(13)を用いて確認する(ステップS40 2) .

... (13) ☆TDにより復号し、次式 (14) で示されるrcを得る

(ステップS403)。 D (sc, E (pc, rc)) = rc ... (14) 次に、制御部401は、ROM402から秘密雑復号ア [0066] 次に、制御部401は、EOrd2からE 30 ルゴリズムF-1を読み出し、EOrd2のF(rc. P ID) を r c だけを用いて次式 (15) のように復号す

る (ステップS 4 0 5)。

◆化することにより、次式 (16) で示されるEPDT1 を生成する (ステップS409)。

EPDT1=F (rc, PDT) ... (16)

[0068] 次に、制御部401は、ROM402から 署名生成アルゴリズムsignを読み込み、Ref2、 07) 、商品保管部408からPIDが対応する電子的 初 EDPT1、Prを運輸したものに対して、次式(1 7) で示されるような電子署名を作成する (ステップS 410).

sign (sc, Ref2 | EDPT1 | Pr) ... (17)

(4 Pr) [c] を、図4の通信部304を介して受信す る (図11のステップS501)。中継装置30の制御 部301は、ROM302から、署名確認アルゴリズム verifyと、商品部門cの公開雑pcとを読み出 し、(Ref2 || EDPT1 || Pr) [c] の電子署名 (17)

特期平8-111679

27

(Ref2 | EDPT1 | Pr) に対する商品部門 cの + る (ステップS 5 0 2) 。 電子署名であるか否かを、次式 (18) を用いて確認す*

verify (pc. sign (sc. Ref2 | EDPT1 | Pr))

-- (18)

制御部401は、電子署名の正当性が確認できればステ ップS503へ進み、確認できない場合は、頭信部30 5を介して商品部門cへ署名の正当性が確認できなかっ た管を伝える(ステップS504)。

[0071]次に、新郷部301は、送られて会た(R 番号Ref2に基づいて、発生データ格納部306を検 素し、当該照会番号Ref2と共に記録されている(R※ ※ef1 || EOrd1 | [a] から、図9のステップS3 03と同じようにして、乱数rbを取り出す(ステップ 8503) .

32

[0072] 次に、制御部301は、ROM302から 秘密鍵暗号アルゴリズムFを読み出し、鍵rbを用い ef2 || EDPT1 || Pr) [c] に含まれている照金 10 て、EPDT1を暗号化し、次式 (19) で示されるE PDT2を生成する(ステップS505)。

EPDT2=F (rb. EPDT1)

=F (rb, F (rc, PDT)) -- (19)

【0073】次に、新興部301は、ROM302から ★ [a] から取り出した照会番号Reflと、商品部門か 署名生成アルゴリズム signを、秘密健保管部304 から秘密離sbを、それぞれ読み出し、原会番号Ref 2と共に記録されている(Ref1 || EOrd 1) ★ て、電子署名を施す(ステップS506)。

sign (sb. Ref1#EPDT2#Pr) ... (20)

5aret (Ref2 | EDPT1 | Pr) [c] &. (Refl | EOrd1) [a] と総にして発注データ 格納部306に格納する(ステップS507)。次に、 制御部301は、(Ref1||BPDT2||Pr) 信を用いて送信する(ステップS508)。

【0075】受付部門aは、パソコン通信を介して中継 部門 b から送られてきたデータ (Ref1 || EPDT2☆

【0074】次に、新御部301は、商品部門cから送 20☆ 1 Pr) [b] を、図3の通信部206を介して受信す る (図12のステップS601)。 受付装置20の制御 部201は、ROM202から、署名確認アルゴリズム verifyと、中継部門もの公開鍵pbとを読み出 し、(Ref1 | EPDT2 | Pr) [b] の電子器名

ら送られてきたEPDT2とPrとを座結した(Ref

1 || EPDT2 || Pr) に対し、次式 (20) を用い

[b] を、受付部門aに、通信部305からパソコン適 sign (sb, Refi | EPDT2 | Pr) が、 (Refl|EPDT2|Pr) に対する中継部門もの 電子署名であるか否かを、次式 (21) を用いて確認す る (ステップS602)。

verify (pb. sign (sb. Ref1 | EPDT2 | Pr))

-- (21)

制御部201は、電子署名の正当性が確認できればステ ップS603へ進み、確認できない場合は、通信部20 6を介して中継器門りへ要名の正当性が確認できなかっ た旨を伝える (ステップ8604).

【0076】次に、制御部201は、発注データ格納部 207を検索して、中継部門りから送られて含た(Re f1 ||EPDT2 ||Pr) [b] からRef1を取り出 U, (Ref1 | EPDT2 | Pr) [b] &, IDi. ◆およびEOrd1 [i]と誰にして、発注データ格納部 207に記録する (ステップS603)。

[0077] 水に、網細窓201は、ROM202から 署名生成アルゴリズムsignを、秘密鍵保管部205 から秘密鏡s aを、それぞれ取り出し、Refi || ED PT2 | Prに対する軟子展名を、次代 (22) を用い て生成する (ステップS605)。

sign (sa. Refl | EDPT2 | Pr) ... (22)

【0078】次に、朝郷路201は、照金番号Refl 40 Pr) [a] を、照2の通信部109を介して受信する とともに発注データ絡納部207に格納されている個人 識別子IDiを求め、そして当該IDiに対応するパソ コン通信アドレスを個人データ格納部204から検索 し、発注者 i に、(Refl || EDPT2 || Pr) [a] を、通信部208からパソコン通信を用いて送信 する (ステップS606)。

【0079】発注者 i は、パソコン通信を介して受付部 門aから送られてきたデータ (Refl | EDPT2 |

(図13のステップS701)。物品購入装置10の額 御部101は、ROM102から、署名確認アルゴリズ Averifyと、受付部門 aの公開雑paとを読み出 し、(Refl|EDPT2|ZPr) [a] の電子署 名sign (sa, Refl | EDPT2 | Pr) が、 (Refl | EDPT2 | Pr) に対する受付部門aの 電子署名であるか否かを、次式(23)を用いて確認す る(ステップ8702)。

verify (pa. sign (sa. Refl | EDPT2 | Pr))

... (23)

33

制御部101は、電子署名の正当性が確認できればステ ップS 7 0 3 へ進み、確認できない場合は、通信部10 9 を介して受付部門aへ署名の正当性が確認できなかっ た旨を伝える(ステップS704)。

[0080]次に、新御部101は、送られてきた(R ef1 || EDPT2 || Pr) [a] からRef1を取り 出し、発注データ格納部110に格納されているRef 1 [a] を検禁し、その中で発注した商品の価格と、送 SATER (Refi | EDPT2 | Pr) [a] OP rとが一致するかどうか強かめる (ステップS70 *10 5)。

Receipt=sign (si, Ref1 | EDPT2 | Pr)

(18)

次に、制御架101は、商品受取際ReceiptをR e f 1 と共に、獲信部 1 0 9 からパソコン連信を用い て、受付部門aに送信する(ステップS707)。

【0082】次に、制御部101は、ROM102から 秘密難復号アルゴリズムF*1を読み出し、Ref1と振 にして発性データ保管部に保管されている2つの乱数1 b, rcを読み出す。そして、制御部101は、次式 り、EPDT2を復号し、EPDT1を得る(ステップ S708).

F-1 (rb, EPDT2) =EPDT1 ... (25) 次に、制御部101は、総10をF"に代入することに より、EPDT1を復号し、発注した電子的商品PDT を得る (ステップS709)。

F-1 (rc, EPDT1) =PDT ... (26)

[0083] なお、復号した商品PDTが発注したもの と異なる場合は、制御部101は、パソコン適信を使っ 10).

[0084] 受付部門 a において、制御部201は、発 注者 1 送られてきたRef1が発注データ格納部207 に記録されているかどうかを検索し、発注者iから送ら れてきたReceiptを、Reflと共に絡納されて waldi, Bord1 [i]. (Refl|EPDT 2 1 Pr) と逆にして保管する。そして、制御部281 は、発性者1の予め登録されている振替指定銀行口座か ら、商品PDTの価格Pェを引き落とし受付部門aの口 率に振荐えるように、銀行に依頼する。

【0085】次に、以上説明した適信ネットワークを用 いた通信販売システムにおいて、「誰が何を買ったのか わからない」というプライバシー保護が実現で含ている ことについて述べる。まず初めに、受付部門a、中継部 門も、商品部門 c の 3 つ全てが結託しないと「誰が何を 買った」という情報がわからないことを示す。その後、 各手続きにおいて、発注者 i、受付部門 a、中継部門 b、商品部門cが通常の手続きをしなかった場合の対策

*3) 。解御部101は、一致した場合は、ステップS7 05へ進み、一致しなかった場合は、通信部109を介 して受付部門aへ値段が塗うとアピールする(ステップ S706) .

【0081】制御部101は、ROM102から署名生 成アルゴリズム s 1 g n を、秘密鍵保管部108から秘 密鍵s 1を、それぞれ読み出し、Refl | EDPT2 ■Prに対する電子署名を次式(24)を用いて生成 し、商品受取票Receiptとする(ステップS70

... (24)

を用いた通信販売システムにおいて、受付部門a、中継 部門b、商品部門cのそれぞれが、各手続きにおいて登 綴する核薬のどれを知っているかを示している。○はそ の情報を保持していて、×は保持していないことを示し ている。

[0087] 発注者iの個人識別子IDiは、受付部門 a しか知らず、商品名PIDは商品部門 c しか知らな (28) のように、雑ょりをF・1に代入することによ 20 い。これは、商品に関する情報は、受付部門 a、中継部 門ちでは暗号化された状態で処理されるからである。し かも、受付部門aと商品部門cが共有している情報は、 窓品の価格Prしかないので、商品の価格がほとんど均 一でしかも傍餐盤が多いならば、仮に受付部門aと商品 部門cが互いに自分の持つ情報を相手に渡したとして も、それぞれが保持する管報を結び付ける情報がない。 すなわち「誰が何を買ったのか」がわからない。また、 中継部門もには、商品に関する情報も、発往者主に関す る衝裂も無いので、受付部門 a、商品部門 c のいずれか て受付部門aに商品違いをアピールする (ステップS? 30 と、互いに自分の持つ情報を相手に変したとしても、 「誰が何を買ったのか」がわからない。したがって、 「誰が何を買った」という情報がわかるためには、受付 部門a、中継部門b、商品部門cの3つが結託し、互い に自分の持つ情報を相手に接すことが必要となる。各部 門が正常な組織倫理に基づいて運用される限り、3部門 共が結託する可能性は非常に小さい。よって、「誰が何 を買ったのかわからない」というプライパシー保護が実 現できている。すなわち、発往者は匿名で選信ネットワ ークを介して商品を注文購入できる。

40 【0088】次に、各手続きにおいて、発注者i、受付 部門a、中継部門b、商品部門c(以下、単にまとめて セクションと呼ぶ) が通常の手続きをしなかった場合の 対策について述べる。ここで、通常の手続きをしないと は、送られてきた情報を処理して次の手続きへ送る際 に、情報を改ざんしたりすることである。たとえば、先 に説明した通信ネットワークを用いた通信販売システム において、受付部門 a が発注者 1 から受け付けた暗号化 発性内容EOェd1の内容の全部または一部を別のもの にするといった場合がある。

[0086] 図14は、先に説明した通信ネットワーク 50 [0089] 各手続きにおいて、各セクションが、送ら

(19)

れてきた情報を書き替えて次の手続きへ送った場合は、 各年続きにおいて情報を送る時に、そのセクションしか 作成できない電子署名を一緒に送付している。電子署名 は、送信途中で内容が改ざんされた場合でも署名確認時 に判断する。すなわち、各セクションの発注データ格納 部には、送られてきた情報とその電子署名が絡納されて いるため、その情報を元にたどっていけば誰が情報を書 き換えたかが判明する。したがって、各セクションは、 情報を無断で書き換えることができない。

ットワークを用いた新信販売システムにおいては、「誰 が何を買ったのかわからない」というプライバシー保護 が実現できていて、発注者1、受付部門a、中継部門 b、商品部門cのいずれかが通常の手続きをしなかった 場合も、そのような手続きをどの部門で行ったかが特定 できる。

[0091] なお、上記実施例においては、発往者i、 受付部門a、中継部門b、商品部門cの双方向通信を、 パソコン通信を用いて行なっているが、デジタルCAT V網、B-ISDNなどの双方向通信が行なえる他の通 20 信ネットワークを採用してもよく、この場合も上記実施 例と同様の効果が得られる。

[0092] また、上記実施例においては、発注者1か 5受付部門aへの商品代金の受渡しを、システム申込時 に極著指定銀行口座をシステム管理者に知らせ、受付部 門aがその振替指定銀行口座から受付部門aの口座へ振 り替えてもらうように銀行に依頼することで実現してい るが、システム加入時に予め発注者iが加入しているク レジットカード部門の会員番号を知らせ、受付部門aは 商品代金を指定されたクレジット部門から立て替え払い 30 してもらうことで実現してもよく、この場合も上記実施 例と同様の効果が得られる。

[0093] また、上記実施例においては、受付部門 a と商品部門cとの間に中継部門bを設定しているが、中 継部門を省略することもできる。この場合、受付部門 a は発注者が誰であるかを特定できるが、発注内容ならび に商品そのものは暗号化されているので何を買ったのか を特定できない。また、商品部門cは、何を買ったのか は特定できるが、受付部門aから送られてくる服会番号 世発注者とは対応づけられない。すなわち、誰が買った 40 が送られる。商品部門cでは、受信した(Ref(n+ のかを特定できない。よって、この場合も、いずれの部 門も、単独では「誰が何を買ったのか」がわからず、プ ライバシー保護が実現で含ている。

[0094]また、上記楽施例においては、購入する商 品を電子的商品としたが、電子的ではない一般的な商品 に対しても、プライバシを保護する本発明の通信ネット ワークを用いた適信販売システムを適用することが可能 である。ただし、この場合、上記実施例の手続きを若干 季楽更する必要がある。このことを以下に述べる。

を受付部門 a が受け付けて、中継部門 b を介して、商品 部門cにパソコン通信を用いて送るところまでは同じで ある。しかしながら、電子的ではない一般的な商品は暗 号化できないので、商品部門cは、商品を物理的に包装 した後、商品部門としか持っていない用紙で封印をし て、当該封印された商品をRef2と共に、中継部門b に物理的に送る。中継部門bでは、送られてきた商品部 門cの封印のついた商品を、さらに包装し、中継部門b しか持っていない用紙で封印する。そして、当該二重に 【0090】以上説明したように、上記実施例の通信ネ 10 封印された商品を、Ref2に対応するRef1と共に 受付部門aに物理的に送る。受付部門aは、二重に封印 された商品を、発注者1に物理的に届ける。また、上記 実施例においては、商品部門でから中継部門りおよび受 付部門aを介して、発注者iに商品を送付する際に、電 子署名を付加して送信しているが、この点は、物品受領

> 【0096】上記のように、電子的ではない一般的な商 品に対しても、プライパシを保護する本発明の通信ネッ トワークを用いた顕信販売システムを適用することが可 能である。

巻と選者の印鑑に変わる。

[0097] また、上記実施例においては、中継部門を 1つとして説明したが、中継部門を複数数けたシステ ム、すなわち第1~第n (nは2以上の監数) の中継部 門を捌するシステムにも本発明を適用することが可能で ある。ただし、この場合、上記実施例の手続きを若干変 更する必要があるので、以下にこのことを述べる。

[0098]上記室接続における中継部門りは、第1の 中継部門 り1が代わる。この時、第1の中継部門 り1か ら直縁に商品部門cに、

(Ref2 | EOrd2) [b1] を送るのではなく、第2の中継部門 b 2から第1の中継 部門bnを介して送られる。すなわち、第四の中継部門 bmから第 (m+1) の中継部門b (m+1) へは、 (Ref (m+1) | EOrd2) [bm]

が送信される。ただし、Ref (m+1) は、第 (m+ 1) の服金番号である。また、ReflからRef(n +1) までは、各値がすべて異なる。そして、第10中 群部門bnから商品部門cへは、

(Ref (n+1) | EOrd2) [bn]

1) | EOrd2) [bn] からPIDを得て、PDT 必確与化し、

(Ref (n+1) [EPDT1 | Pr) [c] を第nの中継部門bnへ送信する。また、第mの中継部 門bmから第 (m-1) の中継部門b (m-1) へは、 (Ref (m+1) | EPDT1 | Pr) [bm] が送信される。そして、第1の中継部門 51から受付部 門aには、

(Ref2|BPDT1|Pr) [b1] [0095] 発注者 i が商品を発注して、その発注情報 50 が遂信される。以下の手順は、上記実施例と同じであ (20)

37 る。この場合のプライバシーの安全性は、上紀実施例の 安全性のところで述べたように、各部門の結託の可能性 に依存しており、その可能性は上記実施例に比べて低く なる。

【0099】また、上記実施例では、受付部門a、中継 部門 b、商品部門 c を、1 つの会社内に設けるようにし たが、これら各部門を別会社として組織するようにして もよい。

[0100]

【発明の効果】 請求項1の発明によれば、受付部門は、 発性者の発注した商品の内容および商品部門から送られ てくる電子的商品を、暗号化された状態でしか見ること ができないので、いかなる商品が発往されたかを知るこ とができない。また、商品部門は、暗号化された商品の 発注内容に、発注者の識別情報とは異なる仮名情報が付 加されて送られてくるので、誰が商品を発注したかを知 ることができない。したがって、受付部門と商品部門と が結託しない限り、販売棚では「誰が何を買ったのか」 を把握することができず、結果として発往者のプライバ 受付部門に送られる商品の発注内容には、本人確認情報 が付加されるため、受付部門で本人確認を行うことによ り、クレジットカードや銀行引き落しなどの既存の決裁 システムをそのまま使用することができる。

[0101] 請求項2の発明によれば、仮名情報とし て、各注文毎に暴なる情報を使用しているので、商品部 門が仮名情報と発注者との対応関係を突き止めるような 不正を有効に防止することができる。

【0102】請求項3の発明によれば、受付部門は、発 注者の発注した商品の内容および中継部門から送られて 30 きる。 くる電子的商品を、暗号化された状態でしか見ることが で含ないので、いかなる商品が発注されたかを知ること ができない。また、中継部門は、発性者の発性した商品 の内容および商品部門から送られてくる電子的商品を、 暗号化された状態でしか見ることができないので、いか なる商品が発注されたかを知ることができない。さら に、中継部門は、暗号化された商品の発注内容に、発注 者の識別情報とは異なる第1の仮名情報が付加されて送 られてくるので、誰が商品を発注したかを知ることがで きない。また、商品窓門は、暗号化された商品の発注内 40 容に、第1の仮名情報とは異なる第2の仮名情報が付加 されて送られてくるので、誰が商品を発注したかを知る ことができない。したがって、受付部門と中継部門と商 品部門とが結託しない限り、販売値では「誰が何を買っ たのか」を把握することができず、結果として発性者の プライパシーを有効に保護することができる。なお、受 付部門と商品部門が結託しようとしても、両部門の持っ ている情報を結び付ける情報がないので、結託しようが ない。したがって、結託によるプライパシーの侵害を有 効に防止することができる。また、発注者から受付部門 50 がって、受付部門と中継部門と商品部門とが統託しない

に送られる商品の発性内容には、本人確認情報が付加さ れるため、受付部門で本人確認を行うことにより、クレ ジットカードや銀行引き落しなどの既存の決裁システム をそのまま使用することができる。

[0103] 請求項4の発明によれば、第1および第2 の仮名情報として、各注文毎に異なる情報を使用してい るので、中継部門または商品部門が仮名情報と発注者と の対応関係を突き止めるような不正を有効に防止するこ とができる。

【0104】 請求項5の発明によれば、中継部門が複数 10 設けられ、商品の発注内容および発性された商品がこれ ら複数の中継部門を介して伝達されるので、各部門の結 託がより一層困難になり、発注者のプライバシーをより 確実に保護することができる。

[0105] 請求項6の発明によれば、受付部門は、発 注音の発注した商品の内容を暗号化された状態でしか見 ることができず、また商品部門から送られてくる実体的 商品が封印揮包されているので、いかなる商品が発注さ れたかを知ることができない。また、商品部門は、暗号 シーを有効に保護することができる。また、発往者から 20 化された商品の発注内容に、発注者の識別情報とは異な る仮名懐軽が付加されて送られてくるので、誰が商品を 発注したかを知ることができない。したがって、受付部 門と商品部門とが結託しない限り、販売側では「誰が何 を買ったのか」を把握することができず、結果として発 注者のプライバシーを有効に保護することができる。ま た、発性者から受付部門に送られる商品の発性内容に は、本人確認情報が付加されるため、受付部門で本人確 謎を行うことにより、クレジットカードや銀行引き落し などの既存の決議システムをそのまま使用することがで

> 【0106】 請求項7の発明によれば、仮名情報とし て、各注文毎に異なる情報を使用しているので、商品部 門が仮名情報と発注者との対応関係を突き止めるような 不正を有効に防止することができる。

【0107】 請求項8の発明によれば、受付部門は、発 往者の発注した商品の内容を暗号化された状態でしか見 ることができず、また中継部門から送られてくる実体的 商品が封印梱包されているので、いかなる商品が発注さ れたかを知ることができない。また、中継部門は、発注 者の発注した商品の内容を暗号化された状態でしか見る ことができず、また商品部門から送られてくる実体的商 品が封印梱包されているので、いかなる商品が発生され たかを知ることができない。さらに、中継部門は、暗号 化された商品の発注内容に、発注者の識別情報とは異な る第1の仮名情報が付加されて送られてくるので、誰が 商品を発注したかを知ることができない。また、商品部 門は、暗号化された商品の発注内容に、第1の仮名情報 とは異なる第2の仮名情報が付加されて送られてくるの で、誰が商品を発注したかを知ることができない。した

特爾平8-111679

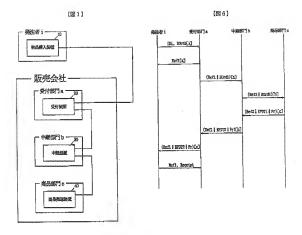
限り、販売側では「誰が何を買ったのか」を把握するこ とができず、結果として発注者のプライバシーを有効に 保護することができる。なお、受付部門と商品部門が結 託しようとしても、顕認門の持っている情報を結び付け る権器がないので、結託しようがない。したがって、結 迷によるプライパシーの優実を存効に防止することがで きる。また、発注者から受付部門に送られる商品の発注 内容には、本人確認情報が付加されるため、受付部門で 本人確認を行うことにより、クレジットカードや銀行引 き落しなどの既存の決裁システムをそのまま使用するこ 10 報を説明するための図である。

[0108] 請求項9の発明によれば、中継部門が複数 設けられ、商品の発性内容および発注された商品がこれ ら複数の中継部門を介して伝達されるので、各部門の結 託がより一類困難になり、発注者のプライパシーをより 確認に保護することができる。

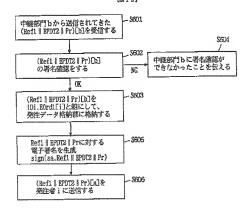
(関節の簡単な説明)

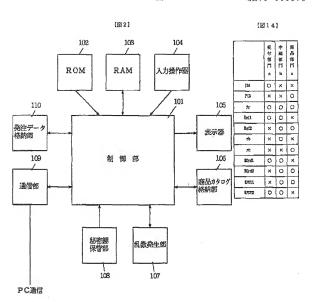
- 【図1】本発明の一実施例に係る通信ネットワークを用 いた資格販売システムの総成を示すプロック図である。
- [図 2] 図 1 に示す発注者 i に設けられた物品購入設備 20 4~ 総品部門
- 10の構成の一例を示すプロック巡である。
- 【図3】図1に示す受付部門aに設けられた受付装置2 0の構成の一例を示すプロック図である。
- 【図4】図1に来す中継部門りに設けられた中継整置3 0の域域の一例を示すプロック図である。
- 【図 5】図1に示す商品部門cに設けられた商品発送装 置40の機成の一例を示すプロック間である。
- 【図6】図1に示す遺像ネットワークを用いた遺信販売 システム全体の動作を示すシーケンステャートである。
- 【図7】図1の物品購入袋置10の商品発注時の動作を 30 109, 206, 305, 405…通信部 ※すフローチャートである。
- 【関 8】 関 1 の受付装備 2 0 の発注受付時の動作を示す フローチャートである。
- 【図9】図1の中継接搬30の発注中継時の動作を示す フローチャートである。

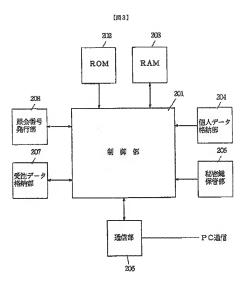
- 【図10】図1の商品発送装置40の動作を示すフロー チャートである。
- 【図11】図1の中継装置30の商品中機時の動作を示 すフローチャートである。
- 【図12】図1の受付装置20の商品発送時の動作を示 すフローチャートである。
- 【関13】関1の物品購入装置10の商品受け取り時の 動作を示すプローチャートである。
- 【図14】図1の実施例において、各部門で知り得る情
- 【図15】従来の通信ネットワークを用いた適信販売シ ステムの構成の一例を示すプロック図である。
- 【符号の説明】
- 1 …発注者
- 10…物品勝入装置
- 2 …受付部門 20…受付装置
- 3 …中継部門
- 30…中継継過
- 40…商品完造线量
- 101, 201, 301, 401…側御部
- 102, 202, 302, 402 ··· ROM
- 103, 203, 303, 403 ··· RAM
- 104…入力操作器 105… 表示器
- 106…商品カタログ格納部
- 107…乳数発生部
- 108, 205, 304, 404…秘密維保管部
- 110, 207, 306, 406…完注データ格納部
- 204…個人データ格納部
- 208.307…服会番号発行部
- 407…商品データ格納部
- 408…商品保管部



[212]

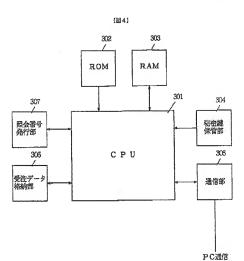






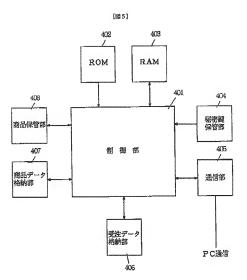
(25)

特闘平8-111679



(25)

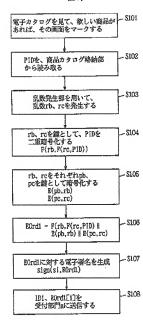
特勝平8-111679



(27)

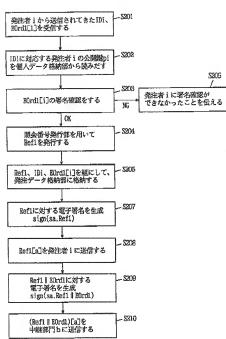
特別平8-111679

[207]



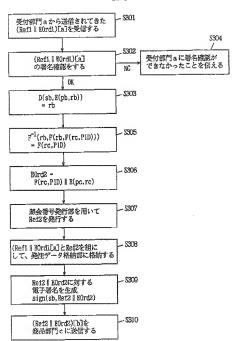
特測平8-111679



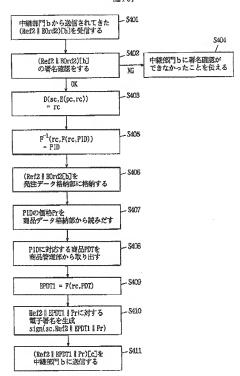


特閣平8-111679

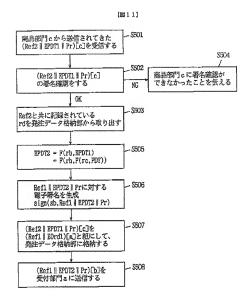




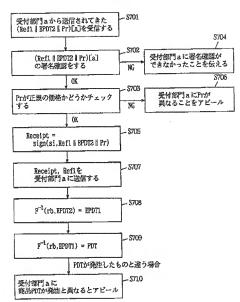




特謝平8-111679

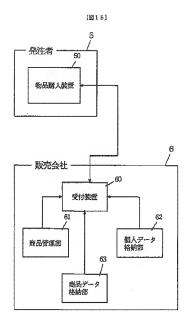






(33)

特牌平8-111679



フロントページの統合				
(51) Int. Cl. *	識別記号	庁內整理番号	FI	技術表示簡所
G06F 17/60				
G 0 9 C 1/00		7259-5 J		